

Culegere de probleme

Sisteme de gestiune a bazelor de date distribuite

SGBDD

Aplicatii in Visual Foxpro(9.0) / Oracle(9i)

Nicusor Zlota -Focsani

CAPITOLUL 1

Generalități și structurile de date Oracle 9i

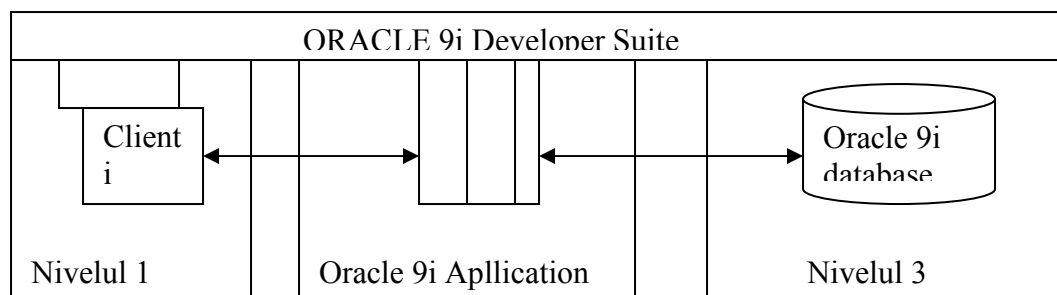
1.2 Generalități despre platforma Oracle 9i

Oracle 9i este un sistem de gestiune a bazelor de date relaționale orientate pe obiecte și, a datelor distribuite. Acest SGBDD, oferă un sistem complet de software pentru dezvoltarea rapidă a aplicațiilor Internet.

Arhitectura multitier, reprezintă arhitectura cu mai multe niveluri (multitier) :

- unul sau mai mulți clienți ;
- unul sau mai multe servere de aplicații care execută părți ale operațiilor;
- un server de baze de date care stochează datele folosite de operații;
- Arhitectura sistemului permite distribuirea datelor pe mașini sau platforme diferite și accesul partajat la acestea, prin intermediul aplicațiilor.

Arhitectura three-tier a sistemului Oracle



1.2.1 Oracle 9i Database

Serverul de baze de date este cheia rezolvării problemelor de administrare a datelor.

Înfluența paradigmei client/server în domeniul bazelor de date a avut ca efect trecerea de la tehnologiile legate de partajarea fișierelor la aplicațiile de rețea .

Astfel, în primul caz, accesul la o bază de date înseamnă transferarea pe client a executabilului SGBD-ului , cât și a copiilor indecșilor fișierelor de date, rezultatul fiind trafic, considerabil în rețea , mecanisme slabe și fragile pentru tranzații și suport pentru concurență.

Serverele de baze de date au însemnat înlocuirea transferului de fișiere cu transfer de mesaje conținând fraze SQL, în cazul cererilor clientilor și date în cazul răspunsurilor, rezultatul fiind, reducerea traficului pe rețea, gestiune centralizată și creșterea siguranței datelor, mecanisme pentru asigurarea seriabilității tranzațiilor.

Oracle 9i Database aduce noi funcționalități în aplicații cu baze de date, cât și pentru aplicațiile Internet Oracle 9i Database cum ar fi :

- Stocarea, regăsirea și actualizarea datelor;
- Gestionează orice tip de informație;
- Descrierea datelor accesibile utilizatorilor;
- Oferă scalabilitate completă atât pentru sistemele cu un singur procesor, cât și pentru sistemele cu mai multe procesoare sau configurațiile cluster cu mai multe noduri (baze de date distribuite);
- Suport pentru tranzații;
- Servicii de control pentru concurență;
- Servicii de autorizare a accesului de date (securitatea datelor), de comunicare, de integritate, pentru importul/exportul de date;
- Oferă posibilități de analiză a datelor;
- Permite implementarea rapidă a soluțiilor pentru afaceri etc...

Opțiunea Oracle 9iReal Application Clusters(RAC), constituie o soluție eficientă pentru îmbunătățirea bazelor de date distribuite.

Un Cluster este format din doua sau mai multe noduri (server-e) care executa tranzacții în sistem concurențial asupra bazei de date.

Tehnologia RAC permite cresterea numarului de tranzacții posibile ,de adaugare de noi servere la un cluster.

Pentru crearea copiilor de siguranta, recuperare și restaurare a fișierelor bazei de date, SGBD Oracle folosește instrumentul *Recovery Manager (RMAN)* – care este instalat în serverul de baze de date.

Bazele de date pot fi gestionate de catre sistemul de operare Windows 2000(2003) server pe care rezidă serverul de baze de date.Aceasta se face prin utilizarea Sistemului Oracle Managed Files(OMF).

Utilizarea acestui tip de fișiere :

- reduce consumul de spațiu pe disc, prin ștergerea periodică a fișierelor nefolosite;
- înlătură problemele cauzate de specificarea greșită a fișierelor;
- simplifica procesul de creare și testare a bazei de date (BD);

Oracle InterMedia asigura stocarea, gestiunea și extragerea datelor de tip multimedia, servicii pentru localizarea acestora, servicii pentru Web etc., cuprinde un set complet de componente *Audio Video,Image si Locator*.

Componentele Audio și Video administreaza datele în format audio, video.Componeta Image permite stocarea, formatarea, regăsirea si conversia imaginilor prin tipuri de date obiect, prin intermediul obiectelor de dimensiuni mari BLOB și, permite referirea imaginilor care rezida in fisiere externe (BFILE).

Componenta Locator permite codificarea geografica online pentru interogari și aplicații ce folosesc obiecte de dimensiuni mari stocate în fișiere externe.

Java Server Pages(JSP) și clasele Java Oracle InterMedia facilitează dezvoltarea aplicațiilor Java, care pot incarca și regăsi date în baze de date Oracle9i. Datele sunt stocate în obiecte recunoscute de Oracle InterMedia(ORAAudio, ORDDoc, ORDImage, ORDVideo).

Pentru eficientizarea administrării bazelor de date și securității datelor în modelul relational, SGBD permite organizarea acestora in formate de cartuse de date (data cartridge), care este caracteristic unui anumit domeniu, care cuprinde date scalare și structuri complexe de date (ex.multimedia).

Bazele de date Oracle 9i permit integrarea de cod Java în aplicații.Mașina virtula Java(Java Virtual Machine-JVM) este un program care interpreteaza surse Java, optimizat pentru diferite tipuri de platforme pe care se executa codul Java.Instalarea sistemului Oracle 9i cu opțiunea JVM, permite executarea aplicatiilor care utilizeaza proceduri stocate , SQLJ, CORBA/EJB, (Enterprise Java Beans), Servlet, JSP și interfața Java Database(JDBC).

1.2.2 Oracle 9i Application Server(Oracle 9i AS) –oferă o infrastructura completă pentru dezvoltarea aplicațiilor de tip e-business și Internet.

Server-ul de aplicatii Oracle 9i include suport pentru Java (J2EE 1.3,1,4) și serviciile Web (XML, XMI, SOAP, UDDI, WSDL, WebDAV).Oracle 9iAS asigură confidențialitatea informațiilor transmise prin retea, simplifica accesul la internet prin crearea de portaluri care oferă utilizatorilor un singur punct de accesare, fie prin browsere web, fie de pe dispozitive *Wireless*, incluzând suporturi de criptare, autentificare și autorizare,ofera un mediu de lucru eficient pentru dezvoltarea aplicațiilor Web.

Platforma J2EE (Java 2 Platform,Enterprise Edition) definește un standard pentru dezvoltarea, implementarea și desfășurarea aplicațiilor portabile și scalabile, la nivel de companie, care este disponibil în trei variante : Java Edition, Standard Edition și Enterprise Edition.Aceasta combina toate produsele cu suport J2EE într-un singur pachet, care include Oracle 9ias Containers for J2EE(OC4J), Oracle HTTP Server, Oracle9ias TopLink, Jdeveloper si Enterprise Manager.

1.2.3 Oracle 9i Developer Suite

Oracle 9i Developer Suite extinde infrastructura formată din Oracle 9i AS și Oracle 9i Database, care permite dezvoltarea de aplicații Internet sigure, scalabile și fiabile.

Oracle 9i DS- reprezintă un mediu integrat de dezvoltare , care asigura intregul proces de creare a unei aplicații ,modelare, dezvoltare,analiza, codificare, depanare, optimizare, testare și instalare.

Componetele Oracle 9i DS pot fi folosite pentru:

- generarea de servicii Web și de aplicații;
- extinderea aplicațiilor tranzacționale tip business intelligence, interogari ad-hoc, rapoarte web;
- dezvoltarea rapidă de aplicații RAD (Rapid Application Development);
- creare de aplicații de tip e-business,bazate pe internet.

Clasa de utilitare Oracle 9iDS include componente pentru crearea de aplicatii Jdeveloper,Designer, Foms, Reports, Discoverer, Warehouse Builder

Oracle 9i Jdeveloper- asigură un cadru de dezvoltare integrat cu Java, XML și SQL, care permite crearea, depanarea și instalarea rapidă a aplicațiilor de tip e-business și a serviciilor Web ce pot rula pe orice sistem de operare.

Oracle XML Developer'Kit (XDK) este integrat în Jdeveloper, astfel încât utilitarul permite dezvoltatorilor Java să creeze, să prelucreze documente în format XML, de asemenea introduce doua modele UML, modelarea activitatilor si a claselor, care ofera um mod simplu de definire a proceselor de afaceri , respectiv dezvoltarea aplicațiilor necesare pentru implementarea acestor procese.

Oracle 9i Designer este un pachet de utilitare cu generatori integrati pentru proiectarea și dezvoltarea de aplicații complexe, care permit:

- descrierea și analiza modelului;
- proiectarea acestuia;
- generarea automata a bazei de ate;
- crearea de comenzi SQL pe baza diagramei entitate/relație;
- aplicații orientate pe obiecte.

Oracle 9iForms Developer este un utilitar rapid de aplicații (RAD) ce interacționeaza cu bazele de date, este orientat pe evenimente, permițând definirea prin PL/QL.

Oracle 9iSoftware Confriration Manager (SCM), permite crearea de aplicatii folosind echipe de dezvoltatori distribuite în diferite zone ale globului, în acest sens se asigura gestiunea eficientă a fisierelor, configurarea elementelor , arhitecturii aplicației, stocarea și administrarea tuturor fisierelor, directoarelor, datelor și obiectelor.

Oracle 9i Reports este folosit pentru a crea rapoarte pe baza datelor din dictionarul de date. *Report Builder* permite configurarea , publicarea și distribuirea rapoartelor pe categorii de utilizatori.

Oracle 9i Business Intelliegence Beans, cuprinde o mulțime de standarde pe baza componentelor Jbeans, pentru implementarea rapida a aplicatiilor Java, componente OLAP.

Oracle Discoverer este un utilitar bazat pe interogari ad-hoc intuitive, rapoarte și analize, oferă modalități de vizualizare a aplicațiilor.

Oracle 9i Warehoue Bulder , este bazat pe modelul *data warehouse* și pe conceptul business intelliengence, este folosit pentru organizarea de informații într-o baza de date.

Pentru dezvoltarea de aplicatii complexe, *SGBD ofera precompilatoarele Pro*(C, C++, PL/I ,Cobol,ADA, Fortran și Pascal)* care permit incorporarea de instructiuni SQL sau blocuri PL/SQL in module scrie, folosind alte limbaj de programare.

Precompilatorul citește codul sursa și generează un fișier ce poate fi procesat de către compilatorul respectiv.

Folosirea precompilatoarelor Oracle permite :

- dezvoltarea aplicațiilor de baze de date;
- utilizarea tehnicilor de programare avansata;
- verificarea sintactică și semantică a comenzilor și a blocurilor PL/SQL;

- accesul concurrent la baza de date distribuită Oracle din locații diferite ;
- specificarea opțiunilor de precompilare.

1.2.4 Oracle Enterprise Manager (OEM) este cel mai important utilitar de către sistem pentru administrarea bazei de date.

Arhitectura OEM constă din trei niveluri :

1. console client și instrumente integrate ce furnizează o interfață grafică;
2. servere pentru gestiune și un depozit de date;
3. agenți inteligenți .

Primul nivel al acestei arhitecturi reprezintă punctul central pentru lansarea utilitatelor Oracle, care permite administrarea completă a mediului, baze de date, aplicații, servicii. Diagnosticarea și modificarea bazei de date, monitorizarea acesteia în rețea, administrarea nodurilor rețelei și a serviciilor, pornirea instanțelor Oracle, personalizarea modului de afisare.

Al doilea nivel cuprinde un instrument Oracle Management Server(OMS), care gestionează schimbul de informații între client și agenți inteligenți, acesta folosește un depozit Oracle Enterprise Management Repository pentru a stoca datele aplicațiilor și informațiilor, respectiv a nodurilor.

Depozitul de date este format dintr-o mulțime de tabele care trebuie localizate într-o bază de date Oracle, accesibilă prin OMS.

Al treilea nivel este compus din noduri care contin baze de date și aplicații. La nivelul fiecarui Nod de monitorizare este instalat câte un agent intelligent.

Agentii inteligenti monitorizeaza evenimentele înregistrate, problemele apărute și activitățile transmise de către un client prin nivelul de mijloc. Aceștia funcționează independent de bazele de date pe care le monitorizează, respectiv pot executa operații de oprire și pornire a bazei de date.

Prin interfață grafică, *Oracle Enterprise Manager* permite :

- gestiunea instanțelor (instance management);
- efectuarea operațiilor LDD;
- administrarea securității;
- administrarea spațiului de stocare a bazei de date;
- executarea comenzilor SQL si PL/SQL;
- administrarea spațiului de lucru ,prin crearea de medii virtuale ;
- efectuarea exportului si a importului de date .

Alte componente ale Sistemului Oracle Pack, Tuning, oferă modalități de diagnosticare, optimizare și administrare.

Oracle 9i Internet File System (Ifs) este o extensie a utilitarului OEM, care facilitează organizarea și accesarea documentelor și a datelor, servicii și un depozit de date.

Oracle IFS acceptă protocoalele internet SMB, http, FTP, SMTP, IMAP.

1.2.5 Utilitare

SGBD Oracle oferă următoarele utilitare pentru administrarea bazei de date, asigurarea interfeței de rețea, accesarea datelor.

1) Oracle Universal Installer

Pentru instalarea, actualizarea sau dezinstalarea componentelor software și crearea bazei de date implicite, SGBD oferă utilitarul Oracle Universal Installer(OUI), care este bazat pe un motor Java, respectiv are următoarele funcții :

- detectează dependentele dintre componentele software;
- instalează componente software de la distanță, prin protocolul HTTP, folosind adresa URL a unei platforme de lucru;
- ține evidența componentelor Oracle instalate pe o mașină;
- detectează limba națională.

2) Oracle Database Configuration Assistant(ODCA)

Utilitarul ODCA reprezintă interfața grafică pentru utilizatori, care permit crearea, modificarea sau ștergerea bazei de date.

Cu ODCA se poate configura opțiunile bazei de date, de altfel permite adăugarea ulterioară, crearea, modificarea unor template-uri ale BD, poate fi folosit pentru a crea BD cu o singură instanță și a crea instanțe într-o configurare de tip *Real Application Clusters(RAC)*.

3) *SQL*PLUS*-este cea mai folosită interfață pentru executarea comenzilor SQL și a blocurilor PL/SQL.

Oracle 9i aduce o interfață de tip browser pentru *SQL*PLUS*, numită și *SQL*Plus*, permite utilizatorilor să folosească un browser Web pentru a se conecta la bazele de date.

4) *Utilitarele* pentru import/export-permit transferul datelor din sau către o bază de date.

Utilitarul pentru export extrage definițiile obiectelor și tabelele cu date din baza Oracle și le stochează într-un fișier binar (Oracle Export File), acesta poate fi copiat prin ftp sau pe suport magnetic, iar transferul datelor din fișier în cealaltă bază se face prin utilitarul import.

Sistemul Oracle 9i a adus următoarele funcții pentru import/export:

- extragerea tabelelor dintr-un spațiu tabel;
- optimizarea statisticilor precalculate;
- introducerea unor parametri specifici de export/import.

5) *SQL*Loader*, oferă încărcarea datelor din fișiere externe (EX,C,C++) în tabelele bazei de date Oracle, care permite :

- Incărcarea datelor din mai multe fișiere
- Combinarea mai multor înregistrări de intrare într-una singură, înregistrare logică de incarcare;
- Folosirea câmpurilor de intrare cu lungime variabilă sau fixă;
- Prelucrarea datelor înainte de încărcare, folosind funcții SQL;
- Generarea automată a valorilor coloanelor;
- Filtrarea datelor încărcate;
- Generarea de rapoarte;

*Utilitarul SQL*Loader* poate folosi următoarele fișiere;

- Un fișier de control care specifică formatul datelor încărcate;
- Fișiere de intrare care conțin date în formatul precizat;
- Un fișier de parametri (log file) care este creat de sql*loader
- Un fișier în care sunt scrise înregistrările respinse; (bad file), respectiv în care sunt stocate toate înregistrările ce nu satisfac criteriile de selecție (discard file)
 - încărcarea coloanelor XML, a tabelelor și coloanelor obiectelor (NCHAR,NVARCHAR,NCLOB).

9) *Oracle Net Services*-este o interfață de rețea, asigurată prin setul de utilitare *Oracle Net services*, care conține *Oracle Connection Manager*, *Oracle Listener*, *Oracle Configuration Assistant*, *Oracle Net* și *Manager*.

Oracle Net Configuration Assistant-este utilizat pentru configurarea componentelor de bază rețelei; listener, protocoale, metode de conectare, numele serviciului de rețea și modul de utilizare pentru directory server.

Oracle Connection Manager oferă transmiterea cererii de conexiune a clientului la serverul bazei de date.

Oracle Net este responsabil pentru stabilirea și menținerea conexiunii între o aplicație client și serverul BD.

Oracle Listener rezidă pe server și are responsabilitatea de a recepta cererea de conexiune a clientului.

10) *DBVERIFY* –este un instrument extern folosit pentru diagnosticarea bazei de date.

Acesta poate fi folosit pentru verificarea integrității structurilor fizice de date și a fișierelor de recuperare a BD, verificarea segmentelor corespunzătoare unui tabel sau index.

1.3 Structura bazei de date ORACLE

Baza de date Oracle este o colecție de date tratate unitar. Orice *baza de date* are o structură logică și fizică.

1.3.1 Structura logică a bazei de date

Componentele structurii logice a unei baze de date Oracle sunt :

- blocul de date (block data);
- extensiile (extent);
- segmentele (segment);
- spațiile tabel (tablespace);
- obiectele schemei (schema object).

Blocuri de date

Blocul de date reprezintă cea mai mică unitate logică I/O folosită în baza de date, corepunzătoare unui bloc fizic de octeți de pe disc.

Dimensiunea blocului de date este definită în momentul creerii BD și poate fi modificată ulterior.

Aceasta trebuie să reprezinte un multiplu al dimensiunii blocurilor fizice de la nivelul sistemului de operare.

Modificarea dimensiunii blocurilor logice de date se face prin intermediul parametrului **DB_BLOCK_SIZE**

Din punct de vedere structural, blocul de date Oracle cuprinde :

- un antet (header);
- un spațiu liber (free space);
- un spațiu pentru date (data space).

Antetul conține informații generale despre bloc (adresa, tipul segmentului), un catalog al tabelelor (table directory) și un catalog al liniilor (row directory)

Catalogul tabelelor conține informații despre tabele care au date înregistrate, stocate în blocul respectiv, iar catalogul liniilor conține informații despre liniile situate în bloc.

Spațiul liber al blocului de date este alocat pentru inserarea de noi linii sau actualizarea liniilor care necesită spațiu suplimentar, care depinde de valorile parametrilor **PCTFREE** și **PCTUSED**

Parametrul PCTFREE reprezintă procentul minim din blocul de date care trebuie păstrat liber pentru actualizările deja existente în bloc, valoarea implicită = 10 %.

Parametrul PCTUSED reprezintă procentul minim al spațiului utilizat din bloc, care trebuie atins pentru a permite din nou inserarea unor linii de date, valoarea implicită = 40 %.

Spațiul pentru date este format din linii de informații.

Fig.1.3.0 blocul de date

Informații antet
Catalog de tabele
Catalog de linii
Linii de date
Spațiu liber

2) Extensii

Extensia este o unitate logica de alocare a spațiului bazei de date, compusă dintr-o multime contiguă de blocuri de date, una sau mai multe extensii formează un segment.

O *extensie* este alocată atunci când este creat sau extins un segment și este dezalocată atunci când segmentul este suprimat sau trunchiat.

Excepții care au ca rezultat eliberarea extensiilor

- Proprietarul tabelului, sau un utilizator care are privilegiul **DELETE ANY** trunchiază tabelul sau gruparea folosind comanda **TRUNCATE....DROP STORAGE**.
- Periodic sistemul eliberează una sau mai multe extensii ale segmentului de revenire.

- Administratorul bazei de date DBA, eliberează extensiile neutilizate folosind comanda ALTER TABLE cu opțiunea DEALLOCATE UNUSED.

Parametrii care permit definirea dimensiunilor și a liniilor extensilor în cadrul segmentelor sunt definiți cu ajutorul clauzei STORAGE. Aceasta poate fi specificată în momentul creerii sau modificării obiectelor bazei de date (tabele, vizualizare, grupare, indecși, partitii).

Clauza **STORAGE** are următoarea sintaxă :

```
STORAGE ({INITIAL intreg [ {K|M} ]
          |NEXT intreg r[ {K|M} ]
          |MINEXTENTS intreg
          |MAXEXTENTS {intreg r|UNILIMITED}
          |PCTINCREASE intreg
          |FREELISTS intreg
          |FREELIST GROUPS intreg
          |OPTIMAL [ {intreg[ {K|M} ]|NULL} ]
          |BUFFER_POOL {KEEP|RECYCLE|DEFAULT} });
```

INITIAL - dimensiunea în octeți a extensiei inițiale, K=Kilobytes, M-megabytes

NEXT - dimensiunea în octeți a următoarei extensii care va fi alocată segmentului.

MINEXTENS - reprezintă nr.minim de extensii, iar **MAXEXTENTS** – nr.total de extensii.

PCTINCREASE - procentul de creștere a dimensiunii unei extensii.

FREELISTS - nr.de componente ale fiecărui grup de liste libere pentru un tabel, o partitie, o grupare sau un index.

OPTIMAL - dimensiunea optimă în octeți pentru segmentele de revenire.

BUFFER_POOL - permite specificarea unei zone de memorie cache

3)Segmente

Segmentul este un set de extensii care conține toate datele unei structuri logice dintr-un spațiu tabel. Segmentul folosește blocuri de date care se găsesc în același spațiu tabel. Baza de date conține diferite tipuri de segmente

- segmente de date;
- segmente de index;
- segmente temporare;
- segmente de revenire.

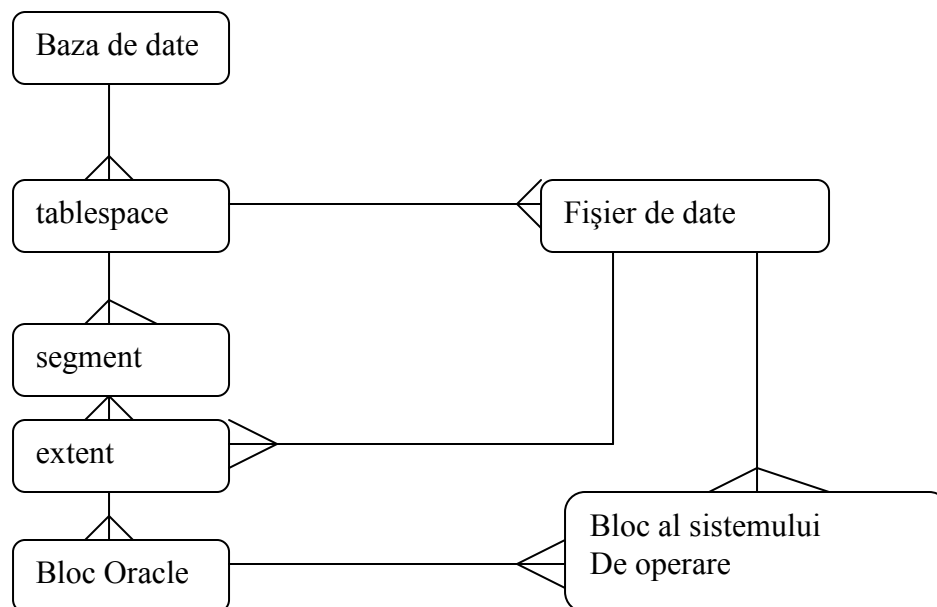


Fig.1.3.1 Diagrama E-R pentru relațiile dintre structurile logice și fizice de stocare

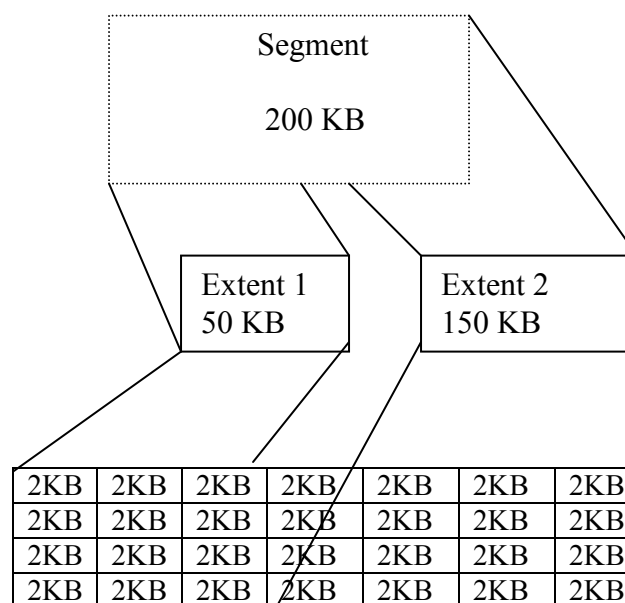


Fig.1.3.2 Formarea segmentelor din extent-uri și a extent-urilor din blocuri de date. Comenzile CREATE INDEX și SELECT cu opțiunile ORDER BY, DISTINCT GROUP BY și operațiile UNION, INTERSECT, MINUS pot determina alocarea unui segment temporar

4) Spații tabel

O bază de date este compusă din mai multe unități logice de stocare numite *spațiu table*. Spațiile tabel sunt utilizate pentru a grupa logic o mulțime de obiecte.

În orice bază de date Oracle, primul spațiu tabel creat este SYSTEM, căruia va fi alocat automat.

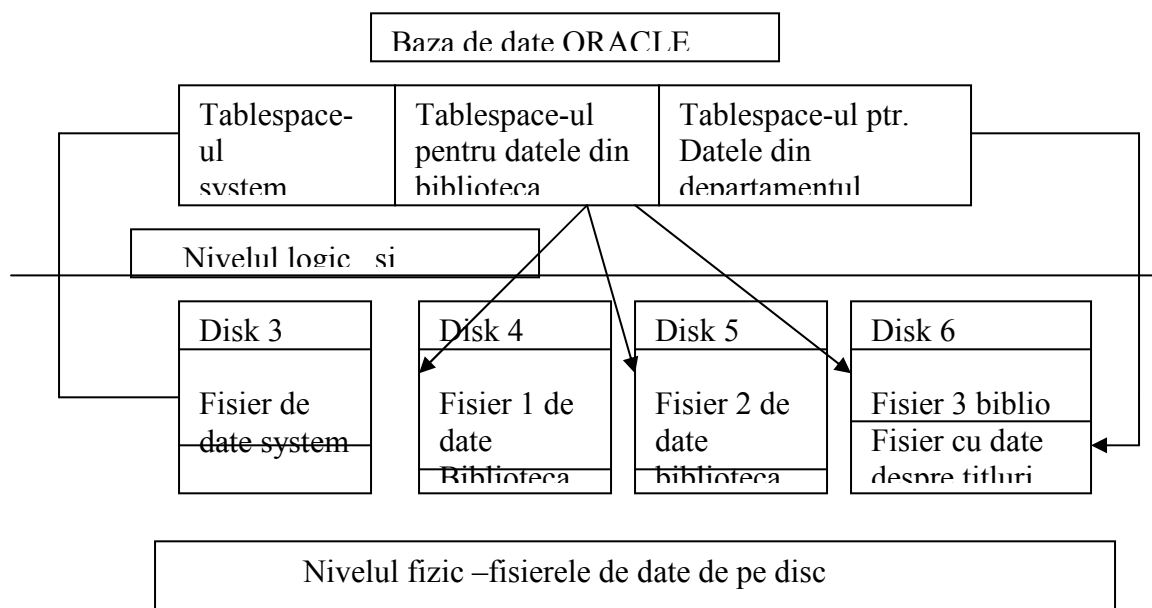
Spațiul tabel SYSTEM conține

- conține dicționarul datelor;
- segmentul de revenire;
- nu trebuie să conțină date ale utilizatorilor.

Spațiile non-SYSTEM :

- Permit administrarea BD;
- Separă segmentele de revenire, segmentele temporare, segmentele de date și segmentele index;
- separă datele dinamice de cele statice;
- controlează spațiul alocat pentru obiectele utilizatorilor.

Figura 1.3.3 tablespace –uri într-o bază de date Oracle



Spațiile tabel pot fi online (accesibile) sau offline.

Comanda prin care se crează un spațiu tabel este **CREATE TABLESPACE**.

Forma generală

```
CREATE [UNDO]TABLESPACE nume_spatiu_tabel
[DATAFILE specificatie_fisier[clauza_autoextend][..
specificatie_fisier[clauza_autoextend]....]]
[minimum extent INTREG [{K|M}]]
[BLOCKSIZE intreg [k]]
[{LOGGING |nologging}]
[DEFAULT clauza_storage]
[{ONLINE|OFFLINE}]
[{PERMANENT|TEMPORAY}]
[clauza_administrare_extensie]
[clauza_administrare_segment];
```

1.3.2 Structura fizică a bazei de date

Structura fizică a bazei de date Oracle presupune existența unui set de fișiere binare prin intermediul cărora se realizează stocarea fizică a datelor, aceste fișiere sunt împărțite în următoarele categorii :

- fișiere de date (datafiles) ;
- fișiere de rulare(redo log files) ;
- fișiere de control(control files).

a) *fișierele de date* sunt fișiere fizice ale sistemului de operare. Acestea stochează toate datele tuturor structurilor logice ale BD.

Primul fișier de date creat este cel care stochează dicționarul datelor, dimensiunea acestuia este cel puțin 150MB

Caracteristicile generale

- dimensiunea fișierului poate fi schimbată ulterior creerii acestora și poate fi extins până la o valoare specificată, atunci când spațiul alocat este depășit (alocarea dinamică).

O unitate logică numită spațiu tabel (tablespace)

- un fișier de date poate fi asociat unui singur tabel și unei singure baze de date.

Informațiile din fișierele de date pot fi accesate în timpul operațiilor uzuale asupra BD în memoria cache.

Un fișier de date cu dimensiunea auto-extensibilă poate fi creat folosind una dintre comenzile *CREATE DATABASE*, *CREATE TABLESPACE*, sau *ALTER TABLESPACE* iar comanda *ALTER DATABASE* este folosită pentru a modifica modul de dimensionare a unui fișier de date deja existent.

Alocarea unui fișier de date se face conform sintaxei următoare :

DATAFILE['nume-fișier'] [*SIZE* întreg][{*k*|*m*}][*resuse*][*clauza _autoextend*]

Aceasta permite precizarea numelui și dimensiunea fișierului.

În cazul spațiilor tabel undo, pentru fiecare fișier trebuie specificată o dimensiune.

Dacă se folosește opțiunea *auto_extended* atunci forma generală este :

AUTOEXTEND{*OFF*|*ON*|*NEXT*

întreg[{*K*|*M*}][*MAXSIZE*{*UNILIMITED*|*întreg*[{*K*|*M*}]}

Administratorul bazei de date DBA poate schimba dimensiunea unui fișier de date, folosind comanda **ALTER DATABASE**.

ALTER DATABASE[nume_baza]

DATAFILE['nume-fișier'] [*SIZE* întreg][{*k*|*m*}];

Prin comandă **ALTER TABLESPACE** se pot adauga noi fișiere de date la un spațiu tabel:

ALTER TABLESPACE nume_spatiu_tabel

ADD DATAFILE *specoficatie_fisier*[*clauza _autoextended*].....

În funcție de tipul spațiului tabel, sistemul oferă două posibilități pentru transferarea unui fișier de date, deci în ambele cazuri noul fișier trebuie să existe în sistemul de operare gazdă. Dacă fișierul nu aparține spațiului tabel **SYSTEM** și nu conține segmente temporare sau de revenire, atunci avem comanda :

ALTER TABLESPACE nume_spatiu_tabel

RENAME DATAFILE 'nume_fisier'[, 'nume-fișier'] **TO** 'nume-fișier'[, 'nume-fișier']

Dacă fișierul aparține spațiului tabel **SYSTEM** sau altor spații tabel care nu poate fi niciodată offline, atunci este utilizată comanda **ALTER DATABASE**, iar în această situație **BD**, trebuie deschisă cu opțiunea **MOUNT**

ALTER DATABASE[nume_baza]

RENAME FILE 'nume-fișier'[, 'nume-fișier'] **TO** 'nume-fișier'[, 'nume-fișier'] ;

Prin interogarea vizualizărilor **DBA_DATA_FILES** și **V\$DATAFILE** din dicționarul de date se pot obține informații despre fișierele de date

b) *Fișiere de rulare* înregistrează toate modificările care au loc asupra datelor bazei

O baza de date Oracle conține două sau mai multe fișiere de rulare, care asigură protecția BD în cazul defecțiunilor, vizualizările **V\$LOG** și **V\$LOGFILE** din dicționarul de date furnizează informații despre grupurile de rulare și membrii acestora

c) *Fișierele de control* sunt fișiere binare de dimensiune redusă, necesare pentru pornirea și funcționarea BD

Interogând anumite vizualizări din dicționarul datelor se pot obține următoarele informații despre fișierele de control :

- numele și starea fișierelor asociate instanței **V\$CONTROLFILE** ;
- starea și localizarea tuturor parametrilor **V\$PARAMETER** ;
- înregistrările conținute **V\$CONTROLFILE_RECORD_SECTION**

- pentru a afla locația fișierelor de control poate fi utilizata comanda SHOW PARAMETER CONTROL_FILES ;

1.3.3 Dicționarul datelor

În cele ce urmează voi prezenta cel mai important instrument al bazei de date Oracle ,anume dicționarul datelor

Aceasta include tabele și vizualizări read-only ce conțin informații despre baza de date

- Definițiile tuturor obiectelor din schema BD ;
- Cantitatea de spațiu;
- Valorile implicite ale coloanelor ;
- Constrângerile de integritate ;
- Numele utilizatorilor ;
- Privilegiile și rol-urile acordate fiecărui utilizator ;
- Informații de auditare ;

Dictionarul de date este generat automat la crearea bazei de date și este reactualizat de către server,iar conținutul său reflectă imaginea bazei de date (structura fizica si logica) la un moment dat

Dicționarul de date conține tabele și vizualizari publice ,respectiv numit *DUAL* ,pe care aplicațiile îl pot referi pentru a garanta un rezultat cunoscut.

Vizualizările decodifica informațiile stocate în tabelele de baza .Aceste vizualizari sunt create

Utilizând script-ul *catalog.sql*,care trebuie rulat de utilizatorul SYS cu privilegiul SYSDBA

Vizualizarile dicționarului pot fi relative la:

1. toate obiectele din BD (cu prefix DBA_)
2. obiectele accesibile unui utilizator (ALL_)
3. obiectele unui utilizator (USER_)
4. performanțe (V\$ sau GV\$)

În funcție de valorile sufixului (precizat între paranteze) ,furnizează informații despre :

- utilizatori (USER) ;
- coloane specificate în constrângeri(CONS_COLUMNS) ;
- tabele ale BD(TABLES) și tabele externe (EXTERNAL_TABLES) ;
- vizualizări (VIEWS) și vizualizări materializate(MVVIEW) ;
- grupări(CLUSTERS) și indecsi(INDEXES) ;
- declanșatori(TRIGGERS) ;
- sinonime (SYNONIMS) și secvențe(SEQUENCES) ;
- obiecte(OBJECTS) ;
- biblioteci (LIBRARIES) ;
- politici de securitate(POLICIES) ;
- privilegii obiect asupra tabelor(TAB_PRIVS) ;
- tipuri obiect(TYOPES) și colecție (COLL_TYPES);

Vizualizarea DBA_OBJECTS este necesara pentru obținerea de informații referitoare la toate categoriile de obiecte ale unei scheme

Coloanele sunt urmatoarele :

1. OWNER –proprietarul obiectului ;
2. OBJECT_NAME-numele obiectului;
3. SUBOBJECT_NAME-numele subiectului;
4. OBJECT_ID- identificatorul obiectului;
5. DATA_OBJECT_ID –identificaorul segmentului ;
6. OBJECT_TYPE-tipul obiectului;
7. CREATED-data creării obiectului;
8. LAST_DDL_TIME-data ultimei modificări;

9. TIMESTAP-specificarea formatului datei;
10. STATUS-starea obiectului;
11. TEMPORARY-precizarea că obiectul este temporar;
12. GENERATED-specificarea modului de generare a obiectului;
13. SECONDARY –precizarea obiectului secundar;

Example :

1.Să se afișeze proprietarul ,numele și tipul obiectelor din BD;

```
SQL>SELECT OWNER,OBJECT_NAME,OBJECT_TYPE
FROM SYS.DBA_OBJECTS;
```

2.Să se afișeze proprietarul,numele și tipul tuturor obiectelor accesibile utilizatorului curent ;

```
SQL>SELECT WNER,OBJECT_NAME,OBJECT_TYPE
FROM ALL_OBJECTS;
```

```
SELECT WNER,OBJECT_NAME,OBJECT_TYPE
FROM USERR_OBJECTS;
```

3.Să se obțină identificatorul și starea sesiunilor inițiate de utilizatorul elev

```
SQL>SELECT SID,STATUS
```

```
FROM V$SESSION
```

```
WHERE USERNAME='elev';
```

listing create_biblio_tablespace.sql

```
-- conectarea la SYSTEM –se introduce valoarea pentru 1 ,2 (biblio)
```

```
spool biblio_createTablespaces.log
```

```
--connect sys/&&1@&2 as sysdba
```

```
set echo off
```

```
set termout on
```

```
set verify off
```

```
define tmp1=_data;
```

```
define tmp2=_indx;
```

```
define tmp3=01.dbf;
```

```
create tablespace &1&tmp1
```

```
datafile '&2\&1&tmp1&tmp3' size 50M reuse
```

```
autoextend on next 1280K
```

```
minimum extent 128K
```

```
default storage ( initial 128K next 128K minextents 1 maxextents unlimited
```

```
pctincrease 0 );
```

```
create tablespace &1&tmp2
```

```
datafile '&2\&1&tmp2&tmp3' SIZE 20M REUSE
```

```
autoextend on next 1280K
```

```
minimum extent 128K
```

```
default storage ( initial 128K next 128K minextents 1 maxextents unlimited
```

```
pctincrease 0 );
```

```
undef tmp3;
```

```
undef tmp2;
```

```
undef tmp1;
```

```
spool off
```

```
exit
```

Capitolul 2

Realizarea bazei de date in Oracle (sql*plus) si in visual foxpro 9.0

2.1 deschiderea si inchiderea unei sesiune de lucru in SGBDD Oracle 9i

2.1.1 deschiderea sesiuni de lucru SQL*PLUS

Oprima conectare se face atunci cand se incepe lucrul cu SQL*PLUS

Din meniul principal al aplicatiei se selecteaza optiunea SQL*Plus, dupa care apare o fereastra in care se introduce nume utilizator, parola, nume – serviciu

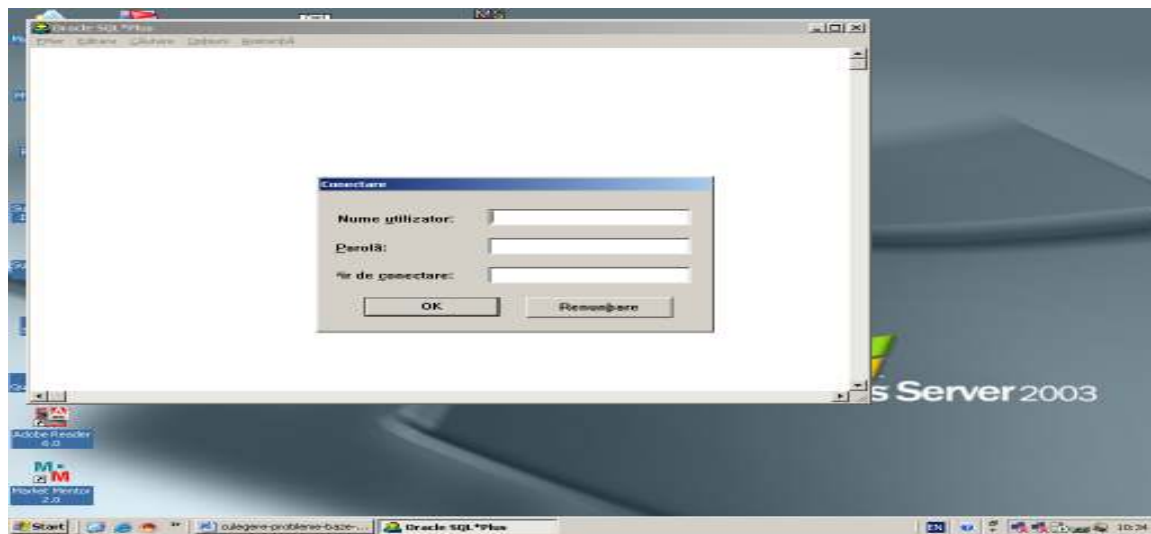
Sintaxa generala :

```
Sql>sql [nume-utilizator/parola]  
[@nume_baza_de_date][nume_fisier][-silent][sqlplus/nolog]
```

Unde :

Nume-utilizator si parola sunt numele unui utilizator cu drept de acces la baza de date, respectiv parola introdusa la configurarea sa

@nume_baza_de_date este numele baze de date cu care se lucreaza in retea



Exemplu 1 Se introduce nume-utilizator scott, parola : tiger

Ex 2.2 sql>sqlplus biblioteca/bib @biblioteca

2.2.2 Conectarea utilizatorului la o baza de date Oracle

Sintaxa este :

```
CONN[ECT] [nume-utilizator]/[parola] [@nume_baza_de_date] ;
```

Ex 2 Sa se conecteze la baza de date biblio (preluarea cartilor din biblioteca)

```
SQL>CONN BIBLIO/biblio@biblio;
```

Connected.

Unde :biblio este baza de date oracle

2.1.3 Deconectarea utilizatorului de la baza de date (BD)

Deconectarea se face prin comanda DISCONNECT

Sintaxa este :

```
Sql>DISC[ONNECT] ;
```

Limbajul de programare Oracle permite primele patru caractere de lucru

Ex 3 Sa se deconecteze de la BD biblio ;

```
Sql>DISC ;
```

Si apare mesajul de deconectare Disconnected from ORACLE.

Sau

```
Sql>DISCONNECT ;
```

2.1.4 Inchiderea SGBDD Oracle se face folosind comanda QUIT, sau EXIT sau ^Z

```
SQL>QUIT ;
```

sau

```
SQL>EXIT ;
```

sau

```
SQL>^Z
```

2.1.5 Crearea legaturii cu baza de date de la distanta

SGBD Oracle permit atat lucrul cu o baza de date locala cat si lucrul in retea

Pentru crearea unei legaturi intre baza de date locala si o baza de date aflata la

distanța se utilizeaza comanda CREATE DATABASE LINK cu urmatoarea sintaxa :

```
CREATE [PUBLIC] DATABASE LINK nume-legatura
```

```
CONNECT TO nume-utilizator identified by parola
```

```
USING 'baza-de date-la distanta';
```

Unde :

Optiunea PUBLIC face ca legatura creată să fie publică, altfel va fi privată

Exemplu 5 Să se creeze o legătură privată la baza de date cu numele global

vanzari.romania.ro

Utilizatorul biblioteca , parola biblio

```
Sql >CREATE DATABASE LINK vanzari.romania.ro
```

```
Connect to biblioteca identified by biblio;
```

Odata create legatura, utilizatorii pot accesa datele bazei de date respective prin folosirea numelor globale ale obiectelor

O legatura globala se creeaza cu ajutorul produsului Oracle Name Server

Exemplul 6 Sa se selecteze toate inregistrarile autori din serverul bazei de date

Biblio

```
Sql>SELECT * FROM autori@vanzari.romania.ro;
```

Exemplu 7 Sa se sterga legatura create anterior

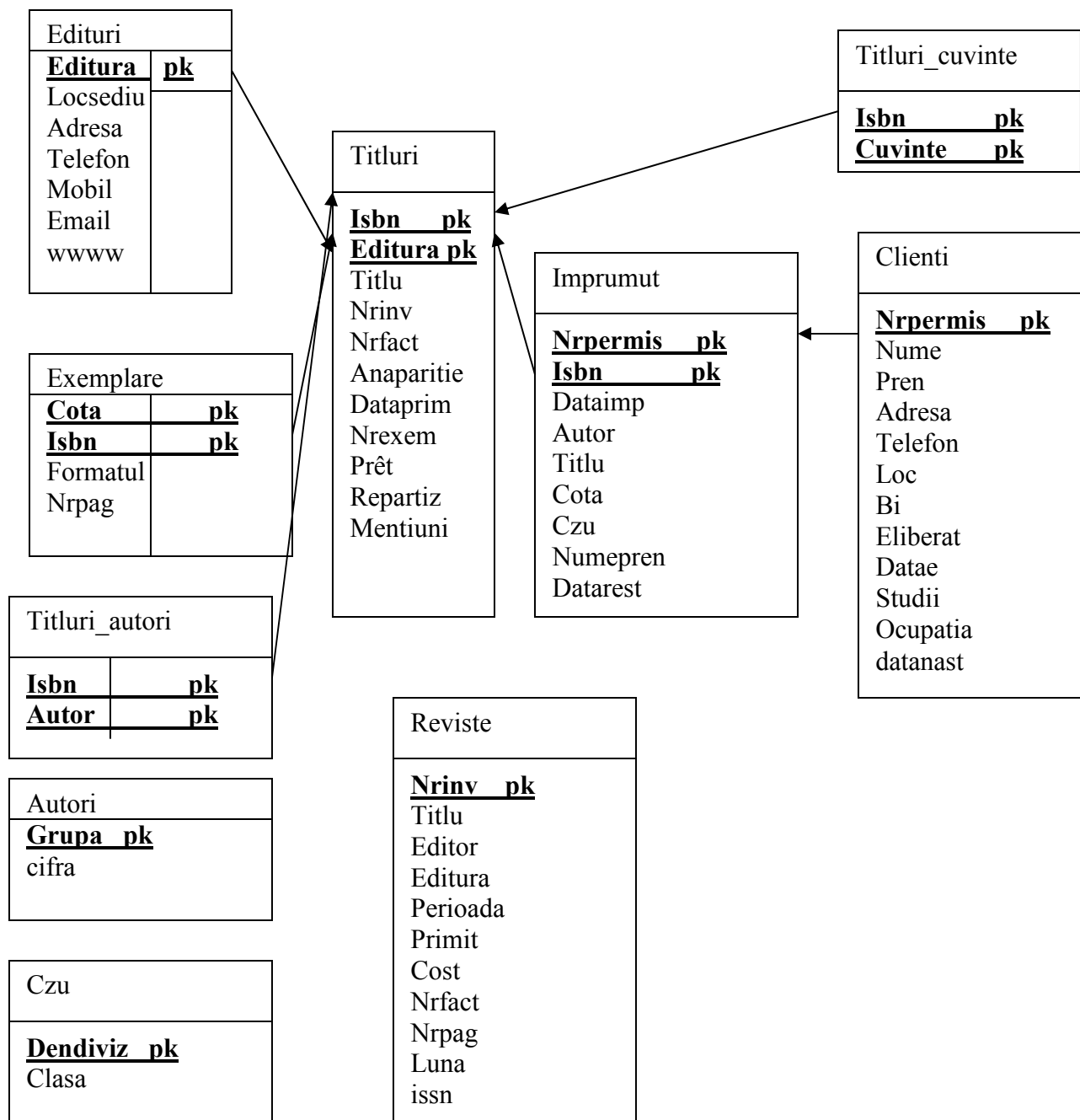
```
Sql>drop [public] database link vanzari.romania.ro ;
```


2.1.6 crearea si actualizarea structurii tabelor si definirea restrictiilor

1.prezentarea schemei bazei de date Biblioteca

Pasul 1 Schema bazei de date BIBILOTECA

1)Prezentarea schemei bazei de date BIBLIOTECA



1)Tabela Autori –conține informații despre nomenclatorul de autori –numită tabela de autori a lui Cutter Ch .Numarul din tabela, corespunzator primei sau primelor silabe (grupe de litere) a numelui de autor sau titlului puclicatiei, se adauga la initiala autorului sau primului cuvant din titlului, se obține semnul de autor

Tabela de autori are urmatoarea structura :

- Grupa,c,9 –reprezinta grupa de autori, fiind si cheia primara
- Cifra,n,2 –cifra corespunzatoare tabelei

Exemplu

Grupa	Cifra	Grupa
A	10	B

Aa	11	Ba
Abe	12	Bac

Exemple de codificare semn autor

2) *Tabela CZU (Clasificarea zecimala universală)*-contine totalitatea cunostintelor umane ca o singura unitate împărțită în zece mari clase, notate cu cifra arabe, de la 0-9, iar fiecare clasa se împarte în 10 subdiviziuni etc.....

Cota se notează pe fișa cu o linie orizontală despărțitoare la mijloc și se completează în colțul stanga-sus, iar în colțul stanga-jos indicele CZU, care indică locul fișei în catalogul sistematic

Tabela CZU are următoarea structură :

-dendiviz,c,35-subdiviziunea cartii-fiind cheia primară, fără spații la început de text

-clasa,c,15-reprezintă clasa

Exemplu

Dendiviz	Clasa
Generalitati	0
Informatica	51
Comert.relatii economice internationale.	339

3) **Tabela EDITURI**-reprezintă nomenclatorul editurilor de publicații având următoarea structură de bază

- Editura,c,30-reprezintă editura (de exemplu:ALL,POLIROM,TEHNICA ETC....), care reprezintă și cheia primară
- Locsediu,c,30-locul sediu al editurii (ex:Bucuresti,Iasi....)
- Adresa,c,30-adresa completă a editurii (strada,bloc,nr,ap etc....)
- Telefon,c,10-reprezintă telefonul fix
- Mobil,c,10-telefonul mobil;
- Email,c,30-adresa de e-mail al editurii
- Www,c,30-adresa de internet al editurii

Editura	Locsediu	Adresa	Telefon	Mobil	Email	Wwww
All	Bucuresti	b-dul Timisoara	0214130715	0724123456	edit@all.ro	All.ro

4) **Tabela Comenzi** contine informatii despre comenzile făcute de către o bibliotecă,avand structură:

- Editura,c,30-reprezintă editura de publicație
- Autor,c,35 –autorul cartii
- Titlul,c,60 –titlul publicației
- Repartiz,c,20-reprezintă repartizarea cartilor conform structurii,anume:CZU1/3,902/904,908,93/99-Filosofie,czu 5/6,91-stiinte exacte, tehnica, geografie, czu 8-lingvistica, czu 0,7,929-generalitati etc....
- Mențiuni,c,30-mentiunea cartii
- Datacom,date-data comenzii
- Nrex,n,4-numarul de exemplare oferite/cerute

5) **Tabela TITLURI** –contine informatii despre cartile intrate/iesite /interschimbate într-o bibliotecă, având următoarea structură de bază:

- ISBN,C,13-NOT NULL-reprezintă numărul standard internațional pentru carti, fiind și cheia primară de exemplu (ISBN=973-9392-46-6ETC...), iar pentru reviste, ziare periodice se utilizează ISSN

- TITLUL,C,60-titlul cartii (de exemplu:sistem de gestiune a bazelor de date – aplicatii)
- Nrinv,n,6-reprezinta numarul de inventar scris pe carte
- Nrfact,n,15-reprezinta numarul documentului de intrare (factura,aviz,etc....)
- Anaparitie,n,4-anul aparitiei ⊗ex:2005,2006)
- Prêt,n,12,2-pretul cartii
- Dataprim,date-data primirii cartii in biblioteca sub forma zz.ll.aaaa
- Repartiz,c,20-repartizarea dupa continut ,vezi tabela de comenzi
- Mentiuni,c,20-la fel;
- Nrexem,n,6-reprezinta numarul de exemplare intrate/iesite/interschimbate intr-o biblioteca
- Editura,c,30-editura care reprezinta o cheie straina pentru tabela edituri

6)Tabela Exemplare-contine date despre cota topografica ,respectiv formatul care are urmatoarea structura:

- Cota,c,15,not null –cotoa topografica prezentata in tabela clasificarea zecimala univcersala(CZU), fiind si cheia primara
- Formatul c,15-formatul (inaltimea publicatiei)-asezara cartilor in depozite pe rafturi,avand urmatoarele informatii :
 - Formatul I-<20cm
 - Formatul II –de la 20 cm-la 25 cm
 - Formatul III-de la 25-la 30 cm
 - Formatul IV –de la 30-38 cm
 - Formatul V peste 38 cm

Marcat in cota prin cifre romane de exemplu I 3214, V 324-formeaza cota topografica, pentru diferite categorii de tipărituri se utilizeaza alte litere

P(periodice),M(muzica),H(harta),Ars(arta)etc.....

- Nrpag,n,4-inseamna numarul de pagini
- Isbn,c,13 numarul standard international penru carti-fiind cheia starina

7)Tabela titluri_ autori –contine informatii despre autorii publicației ,având structura:

- Isbn,c,13-not null –cheie straina decalarata prin references titluri tag isbn;
- Autor,c,35-reprezinta autorul cartii –not null cu mentiunea ca prima litera trebuie sa fie masjuscula si fara spatii la inceput
- Cheia primara fiind isbn+autor

8)Tabela titluri_cuvinte-contine informatii despre cuvintele cheie ale cartilor,anume: (baza de date relationale,aplicatii distribuite realizate cu Java...),cu structura:

- Isbn,c,13
- Cuvinte,c,30-reprezinta cuvintele cheie ale publicatiei
- Cheia primara=isbn+cuvinte

9)Tabela Clienti-reprezinta tabela cu informatii despre inscrierea cititorilor intr-o biblioteca,cu urmatoarea structura:

- Nrpermis,n,6-numar permis de intrare care este unic,fiind si cheia primara a tabelui
- Nume,c,25;pren,c,15-numele /prenumele cititorului (elevului din cadrul scolii/profesorului)
- Adresa,c,30-adresa completa conform actului de identitate
- Telefon,c,10-numar de telefon fix,mobil,acasa,scoala,serviciu;
- Loc,c,15-locatitata
- Bi,c15-seria buletinului de identitate si seria

- Eliberat,c,15-date,date-data eliberarii
- Studii,c,15-studii {elev,student,.....}
- Ocupatia,c,25-ocupatia de baza a profesorului,elevului etc...

10)Tabela imprumut de carti –reprezinta fişa centrala de contact de imprumut de cărți catre cititori inregistrati,avand structura de baza:

- Nrpermis,n,6-fiind cheia primara de la tabela clienti,daca nu exista in baza de date atunci nu se poate imprumuta o carte
- Nrinv,n,6-numar inventar inregistrat pe carte
- Dataimp,date-data imprumutului sub forma zz/ll/aaaa
- Autor,c,35-autorul cartii de imprumutat
- Titlu,c,60-titlul cartii de imprumutat
- Czu,c,20-indicele de cota prezentat in tabela CZU
- Cota,c,15-cota topografica prezentata anterior
- Numepren-numele /prenumele cititorului adaugat autmat din tabela clienti
- Datarest, date (zz/ll/aaaa)-reprezinta data restituirii cartii, fiind atributul cel mai important ,care o conditie de 15 zile –necesara in stabilirea listei restantelor de carti , conform fisei cartilor
- Cheia prima este formata din str(nrpermis,6)+str(nrinv,6)

11)tabela de vederi :fisa cartii,fisa de imprumut,lista restantelor,reviste,ziare

Fisa de catalog are dimensiuni de stas international,iar in lipsa lor se folosesc listele obisbuite listate la imprimanta

Fisa de catalog

Descrierea bibliografica prezinta elementele esentiale de identificare a publicatiei:titlul, autorul/autorii sau responsabili de lucrare,editia, date de publicare (loc,editura,an), descrierea cantitativa(paginatie), colectia, alte note si numarul standard (ISBN) pentru carti si ISSN pentru periodice

In afara de aceste elemente de descriere bibliografica, pe fiecare fisa se stabileste cate o vedeta,vedeta este cuvintul care da ordinea de intrare a fisei in catalog si care se scrie pe primul rand de la prima verticala

In vedeta,numele autorilor personali se scriu mai intai cu numele si apoi cu prenumele

Schema generala este:

VEDETA

Titlul:informatii la titlu/mentiune de responsabilitate(autorii asa cum sunt trecuti pe carte),- editia.

-loc publicare:editura,anul publicarii.

Paginatie:ilustratii.-(colectia,numarul in cadrul colectiei).

Note.

I.S.B.N

Punctuatia din schema de mai sus trebuie respectat intocmai:

Exemplu:

Programare avansata in Oracle 9i/Ileana Popescu,Alexandra Alecu,Letita Velescu,Gabariela Florea

Bucuresti:Editura Tehnica,2004

Bibliografie.

ISBN 973-31-2208-4

I..Popescu,Ileana

II..Alecu,Alexandra

III.Velescu,Letita

IV.Florea,Gabriela

004.42 ORACLE9i

2.Tipuri de date in Oracle

Clasificarea tipurilor

a)tipuri predefinite

-scalare

-Colectii

-refreinte

b)tipuri de date definite de utilizator

a)tipuri de date scalare predefinite

Principalele tipuri de date scalare de date in Oracle

Tip	Descriere	Comentarii
CHAR(n)	Sir de caractere cu lungime fixa egala cu n octeti	Lungimea fixa presupune completarea automata cu spatii a valorilor cu lungime mai mica Lungimea maxima=2000 bytes
VARCHAR2(n)	Sir de caractere cu lungime variabila	O valoare de lungime mai mica a atributului la un moment dat nu va fi completa cu spatii Lungimea maxima=4000 bytes
NUMBER(p,s)	Date numerice de lungime variabila	P=precizia (lungimea maxima a numarului) S=scala(nr.de pozitii zecimale rezervate P=maxim=38 cifre
DATE	Date calendaristice si temporale	Lungime fixa de 7 bytes
CLOB	Caracter Large Object	Poate stoca sisuri de caratere pana lsa 4GB Un atribut de acest tip nu poate fi folosit in suniterogari, functii sau clauze WHERE a unei fraze SELECT SQL
LONG	Date de tip sir de caractere de lungime variabila	Poate stoca sisururi de caractere pana la 2 gb la fel ca la CLOB
Blob	Date binare nestructurate	Maxim 4 gb
Bfile	Date binare stocate intr-un fisier extern	Pointer spre un fisier de pe disc cu dim=4gb
Rowid	Date in format binar	Acest tip este specific

	reprezentand adresa fizica pe disc a inregistrarii	psudocodului rowid

Obs.pentru un sir de caractere este apostroful nu ghilimele

Exemplu Sa se creeze tabela test

```
Sql>CREATE TABLE test (tsdata DATE);
```

Adaugarea unei inregistrari

```
Sql>INSERT INTO TEST VALUES('10-OCT-06');
```

sau folosind functiile de conversie

```
SQL>INSERT INTO TEST VALUES(TO_DATE('10/10/2006','DD/MM/YYYY');
```

c)Tipuri abstracte definite d utilizator

Sintaxa generala este :

```
CREATE TYPE dentipAS
```

```
Object(ATTRIB_1 TIP,ATTRIB_2 TIP,.....)
```

Exemplu 2 Sa se tip adresa_ty pentru definirea persoanelor care locuiesc intr-o localitate

```
CREATE TYPE ADRESA_TY AS OBJECT(
```

```
STRADA VARCHAR2(301),
```

```
numar varchar2(10),
```

```
bloc varchar2(10),
```

```
scara varchar2(10),
```

```
ap integer);
```

crearea tabelii locuitori

```
create table locuitori(
```

```
cnp integer,
```

```
nume varchar2(35),
```

```
adresa adresa_ty);
```

exemplu 3 inserarea de articole in tabela locuitori

```
SQL>INSERT INTO Locuitori values(1000,'Aurel v', adresa_ty('b-dul  
bucegi','10bis','b1','sc1',10));
```

extragerea de informatii din tabele este de forma alias tabela. atribut tabela. atribut tip

EXEMPLU 4

```
SQL>SELECT nume L.ADRESA.STRADA FROM LOCUITORI L WHERE  
CNP=1000;
```

EXEMPLU 5 Sa se sterga tipul creat anterior

```
SQL >DROP TYPE adresa_ty
```

Obs.este necesara folosirea unui alias (sinonim) pentru resusita si actualizarea atributelor, altfel vom obtine un mesaj ORA-00904 INVALID COLUMN NAME

Un tip utilizat de o tabela nu poate fi sters!

d)Colectii

Colectiile sunt seturi de date ce pot fi trate ca parte a unei singure inregistrari dintr-o tabela

Clasificare

- Tipuri de date vectori cu marime variabila (varying arrays)
- Tabele incapsulate (nested tables)

Un vector cu marime variabila se declara astfel:

```
CREATE OR REPLACE TYPE<TIP> AS VARRAY(12) OF <TIPELEMENT>
```

Unde tipelement poate fi scalar sau abstract

Exemplu 5 Vom considera o tabela personal din cadrul bibliotecii, al carei atribut zilelucrate va stoca in fiecare inregistrare un vector de 12 elemente pentru numarul zilelor lucrate

```
CREATE OR REPLACE TYPE zile_ty as varray(12) of integer
/
```

```
Create table personal(
Nume varchar2(35),
zilelucrate zile_ty);
```

inserarea se face astfel:

```
insert into personal values('Amarie',zile_ty(22,21,20,22,23,null,null));
```

extragerea informatiilor necesita utilizarea functiei table() ce preia ca argument atributul de tip vector

Exemplu 6

```
SQL>SELECT column_name,data_type,data_length,data_precision,data_scale
From user_tab_columns
Where table_name='personal'
/
```

Exemplu 7 Sa se listeze informatiile din tabela Personal folosind clauza From pentru campurile nume,zilelucrate

Exemplu 8 Sa se modifice tabela pentru nume='Amariei' trecand toate zile lucratoare dintr-un an de lucru

```
SQL>UPDATE PERSONAL
SET zilelucrate=zile_ty(20,21,18,22,20,22,20,22,20,22,20,21,22,22)
Where nume='Amariei'
```

Tabele incapsulate reprezinta un alt tip de colectie care poate stoca un numar nelimitat de elemente si ofera posibilitatea actualizarii directe a unui element
Sintaxa este urmatoarea :

```
CREATE OR REPLACE TYPE<tip>AS TABLE OF<tipelement>
```

Exemplu 9 Sa se creeze tabela incapsulata pe baza unui tip abstract si care utilizeaza un atribut al unei tabele clasice

```
CREATE OR REPLACE personal_ty AS OBJECT(
Nume varchar2(35),
salariu number(12,2)
```

```
)
/
Create type personal_nt as table of personal_ty
/
Create table biblioteca(
Dencomp varchar2(35),
personal personal_nt
)nested table personal store as personal_nt_tab;
```

obs. In definirea tabelii biblioteca vom observa o extensie a instructiunii create table :

NESTED TABLE<numeatribut>STORE AS<numetabeldestocare>

Aceasta extensie se datoreza faptului ca elementele atributului personal sunt stocate sub forma unei tabele clasice

Exemplu 10 Sa se adauge articole in tabela personal

SQL>/

```
INSERT INTO PERSONAL(ume) values('AAAAAAAAAAAA')
```

*

ERROR at line 1:

ORA-01400:cannot insert NULL into ("AAAA"."PERSONAL".NUME")

Pentru rezolvare se utilizeaza secventele

Adaugarea unor inregistrari noi in tabela Biblioteca se utilizeaza notatia :

numetiptabelaincapsulata(numetipelement(valatribut1,.....))

exemplu 11 Sa se adauge doi salariati in compartimentul Bibliotecar

```
INSERT INTO BIBLIOTECA VALUES('Bibliotecar',
```

```
personal_nt(
```

```
personal_ty('Apostu',200000000),
```

```
personal_ty('Barbu V',50000000)
```

```
)
```

```
);
```

Extragerea datelor se face folosind functia THE cu formatul

THE(Select<atributtiptabla>FROM<tabelaparinte>)

Ce are rolul de "aplatiza" inregistrările din tabela incapsulata si de a le prezenta sub forma de linii ca rezultat al interogarii tabele parinte

SQL>desc user_constraints;

se afiseaza interogarea tabelelor ce contin attribute de tip tabela incapsulata

exemplu 13 Sa se interogheze dupa valorile atributelor tipului abstract personal_ty

stocat in tabela incapsulata

SQL>DESC USER_COLUMNS;

exemplu 14 Sa se adauge inregistrari in tabela incapsulata folosind functia THE

```
sql>insert into the(select personal from biblioteca where dencomp='Bibliotecar') nt
values(persoanal_ty('Amariei ',2000000));
```

3.Formatul simplu al comenzii SQL CREATE TABLE .Valori implicite

Exemplu 15 Sa se creeze tabela personal_biblioteca

```
SQL>CREATE TABLE PERSONAL_BIBLIOTECA(
```

```
Marca integer,
```

```

nume varchar2(35),
compartiment varchar2(5),
datasv date,
salaorar number(12,2),
);

```

In dictionarul de date Oracle, o parte dintre informatii se gasesc in tabela sistem user_tables

Exemplu 16 Sa se afle numele tutoro tabelor din baza de date

Pentru aceasta folosim interogarea SQL.>SELECT table_name

From user_tables;

o alta tabela virtuala a dictionarului din care pot fi extrase numele tabelor este USER_OBJECTS;

EXEMPLU 17

SQL>SELECT object_name

From user_objects

Where object_type='TABLE';

Pentru a afla detalii despre atributele unei tabele este necesara consultarea unei alte tabele a dictionarului de date – USER_TAB_COLUMNS

SQL>INSERT INTO PERSONAL_BIBLIOTECA(MARCA,NUME)

VALUES(100,'AAAA');

1 ROW CREATED.

SQL>INSERT INTO personal_biblioteca(marca,nume) values(100,'AAAA');

APARE EROAREA

*

ERROR at line 1:

ORA-00001:UNIQUE

CONSTRAINT(APOSTU.PK_PERSONAL_BIBLIOTECA)VIOLATED.

Exemplu 18 Sa se afiseze informatiile despre tabela personal_biblioteca

In conformitate cu stantardele SQL, declararea valorilor implicite pe care le poate lua un atribut , l inserarea unei linii se utlizeaza clauza DEFAULT.

Exemplu 19 Sa se creeze tabela personal_biblioteca CU CLUAZA default

SQL>CREATE TABLE PERSONAL_BIBLIOTECA(

Marca integer,

nume varchar2(35),

compartiment varchar2(5) default 'BIBLIO',

datasv date DEFAULT SYSDATE,

salaorar number(12,2) DEFAULT 45000,

);

EXEMPLU 20 Sa se creeze o copie a tabeli personal_biblioteca in tabela copie_PERSONAL

CREATE TABLE copie_pers AS

SELECT * FROM PERSONAL_BIBLIOTECA;

Noua tabela va prelua toate atributele din personal_biblioteca, nu inasa si restrictiile

In Oracle9i se poate redenumi o tabela

Exemplu 21 Sa se redenumiasca tabela copie_pers in pers_ian2006;

```
SQL>RENAME COPIE_PERS TO PERS_IAN2006;
```

4.Valori nule.Cauza NOT NULL

EXEMPLU 22 Sa se creeze tabela personal_biblioteca cu clauza NOT NULL

```
SQL>CREATE TABLE PERSONAL_BIBLIOTECA(
Marca integer NOT NULL,
nume varchar2(35) NOT NULL,
compartiment varchar2(5) default 'BIBLIO' NOT NULL,
datasv date DEFAULT SYSDATE,
salaorar number(12,2) DEFAULT 45000,
);
```

In cazul in care nu trecem clauza NOT NULL la inserarea unei linii apare o eroare de tipul

ERROR at line 1:

ORA-12991:column is refrenced in a multi-column constraint

Ceea ce reprezinta incalcarea restrictiei de nenulitate

Exemplu 23 Sa se afle posibilitatea sa imposibilitatea primirii de valori nule pentru fiecare atribut al tabeli personal_biblioteca

```
SELECT column_name,nullable
```

```
From user_tab_columns
```

```
Where table_name='PERSONAL_BIBLIOTECA';
```

5 Chei primare si alternative.Clauzele PRIMARY KEY si UNIQUE

Cheia primara a unei relatii este cea care identifica fara ambiguitate oricare linie a tabeli, este declarata prin clauza PRIMARY KEY

Pentru attributele de tip cheie candidat se poate folosi clauza UNIQUE care va respecta unicitatii valorilor

Exemplu 25 .Sa se creeze tabellele de mai jos utilizand clauza unique si not null,primar key

```
Drop exemplare;
```

```
drop titluri_autori;
```

```
drop titluri_cuvinte;
```

```
create table exemplare (
idcota number(15) not null primary key
,formatul varchar2(15)
,nrpag number(4)
,idisbn number(13) not null references titluri(idisbn)
)
/
```

```
create table titluri_autori(
idisbn number(13) not null references titluri(idisbn)
,autor varchar2(30) not null unique
,primary key(idisbn,autor)
)
/
```

```

create table titluri_cuvinte(
  idisbn number(13) not null references titluri(idisbn)
  ,cuvinte varchar2(30)
  ,primary key(idisbn,cuvinte)
)

```

Dictionarul de date pastreaza informatii despre restrictii intr-o tabela virtuala speciala numita USER_CONSTRAINTS a carei structura este vizualizata in sql*plus

```
Select constraint_name,table_name,position
```

```
From user_cons_columns
```

```
Where table_name='exemplare';
```

Pentru atribuirea unei nume explicit pentru fiecare restrictie se utilizeaza clauza CONSTRAINT

Pentru usurarea lucrului cu baze de date se foloseste notatia pseudo, anume

- Pk_(primary key)pentru cheile primare;
- Un_(unique) pentru cheile alternative;
- Nn_(not null) pentru attributele obligatorii (ce nu pot avea valori nule);
- Ck_(check)pentru reguli de validare la nivel de atribut sau inregistrare;
- Fk_(foreign key)pentru cheile straine.

Exemplu 26.Sa se creeze tabela exemplare folosind clauza CONSTRAINT

```

create table exemplare (
  idcota number(15)
  CONSTRAINT NN_EXEMPLARE _idcota not null
  CONSTRAINT pk_exemplare _idcota primary key
  ,formatul varchar2(15)
  ,nrpag number(4)
  ,idisbn number(13)
  CONSTRAINT nn_exemplare _idisbn not null
  CONSTRAINT fk_exemplare _idisbn references titluri(idisbn)
)
/

```

Pentru a afla informatii despre restrictiile definite pe fiecare tabela din dictionarul de date se utilizeaza clauza USER_CONS_COLUMNS

```
Exemplu 27 SELECT constraint_name,column_name,position
```

```
From user_cons_columns
```

```
Where table_name='Exemplare';
```

Exemplu 28.Daca dorim sa aflam componenta cheii primare a tablei exemplare

```
Select constraint_name,column_name,position
```

```
From user_cons_columns
```

```
Where constraint_name='pk_exemplare';
```

observatie

La incalcarea restrictiilor de cheie primara si de unicitate, se declanseaza o eroare

La declararea restrictiilor de tip cheie primara/unicitate, Oracle creeaza automat indecsi corespunzatori.

6.Reguli de validare la nivel de atribut si inregistrare clauza CHECK

Restricțiile utilizator , denumite restricții de comportament sunt implementate sub forma regulilor de validare la nivel de câmp (field validation rule), la nivel de inregistrare(record validation rule) sau, dacă sunt complexe, sunt incluse în declanșatoare(trigger)

Pentru tabela personal?biblioteca avem următoarele restricții

1.atributul Marca nu poate avea valori mai mici de 100

2.pentru nume și prenume, prima literă trebuie să fie majusculă, restul litere mici.

Exemplu 29.Sa se introduca clauza CHECK

Drop table personal_biblioteca ;

Create table personal_biobiblioteca(

Marca integer

,constraint pk_personal_biblioteca primary key

,constraint nn_personal_biblioteca_marca NOT NULL

,constraint ck_personal_biblioteca_marca CHECK(marca>=100)

,numepren varchar2(35)

,constraint nn_personal_biblioteca_numepren not null

,constraint ck_personal_biblioteca_numepren

CHECK(numepren=ltrim(initcap(numepren)))

.....

);

Exemplu 30 Sa se creeze tabela titluri_auri de carti din cadrul SGBDD Biblioteca

CREATE TABLE titluri_auri(

Isbn char(13)

Constraint fk_titluri_auri_isbn references titluri(isbn)

,autor varchar2(30)

Constraint ck_titluri_auri_autor check(autor=ltrim(initcap(autor)))

,constraint pk_titluri_auri primary key(isbn,autor)

)

/

Exemplu 31.Pentru aflarea regulilor de validare la nivel e camp si inregistrare din tabela titluri_auri se utilizeaza consultarea.

SELECT constraint_name,table_name,search_condition

From user_constraints

Where table_name IN(TITLURI_AURORI)

AND CONSTRAINT_TYPE='c'

7.Restrictii referentiale

SGBD Oracle utilizeaza clauza REFERENCES/FOREIGN

EXEMPLU 32

CREATE TABLE titluri_auri(

Isbn char(13)

Constraint fk_titluri_autori_isbn references titluri(isbn)

,autor varchar2(30)

Constraint ck_titluri_autori_autor check(autor=ltrim(initcap(autor)))

,constraint pk_titluri_autori primary key(isbn,autor)

.....

Regula de stergere in cascada (ON DELETE CASCADE) la stergerea unui parinte se sterg automat toti copiii sai :

Exemplu 33

CREATE TABLE titluri_autori(

Isbn char(13)

Constraint fk_titluri_autori_isbn references titluri(isbn)

ON DELETE CASCADE

,autor varchar2(30)

Constraint ck_titluri_autori_autor check(autor=ltrim(initcap(autor)))

,constraint pk_titluri_autori primary key(isbn,autor)

.....

Pentru a nu incalca restrictia referentiala la stergerea unei inregistrari parinte toate valorile copil pot fi trecute pe NULL (ON DELETE SET NULL)

Create table titluri_autori(

Isbn.....

,constraint fk_titluri_autori_isbn references titluri(isbn)

On delete set null

.....

Cea mai rezonabila optiune este cea implicita, care interzice stergerea unei inregistrari parinte, atat timp cat exista macar un copil

On delete restrict

Exemplu 34 Pentru afla informatiile despre restrictiile referentiale acestea sunt pastrate in dictionarul de date

Select constraint_name,table_name,r_constraint_name

From user_constraints

Where constraint_type='R';

Exemplu 35.Extragerea corespondentelor dintre attributele copil si cele parinte este o sarcina mai dificila si presupune executia unei fraze SELECT mul mai elaborate.

SQL>select uc.constraint AS restrictie_copil,uccl.table_name AS tabela_copil,

R_constraint_name AS restrictie_parinte,

Ucc2.table_name as tabela_parinte,

Ucc2.column_name as atribut_parinte

FROM user_constraint uc,user_cons_columns ucc1,

User_cons_columns ucc2

Where uc.constraint_name=ucc1.constraint_name an

duc.r_constraint_name=ucc2.constraint_name and ucc1.position=ucc.position an

duc.constraint_type='R'

Order by uc.constraint_name,ucc1.position

Exemplu 36 Scriptul de creare a tabelelor si declararea restrictiilor

```
drop table imprumut;  
drop table clienti;  
drop table titluri_cuvinte;  
drop table titluri_autori;  
drop table exemplare;  
drop table titluri;  
drop table edituri;  
drop table czu;  
drop table autori;  
drop table reviste;  
drop table ziare;  
drop table carti;
```

```
create table autori(  
grupa varchar2(9) primary key  
,cifra number(2)  
)  
/
```

```
create table czu(  
dendiviz varchar2(35) primary key  
,clasa char(15)  
)  
/
```

```
create table edituri(  
editura varchar2(30) primary key  
,locsediu varchar2(30)  
,adresa varchar2(30)  
,telefon char(10)  
,mobil char(10)  
,email varchar2(30)  
,www varchar2(30)  
)  
/
```

```
create table titluri(  
idisbn number(13) not null primary key  
,titlu varchar2(60) not null  
,editura varchar2(30) not null references edituri(editura)  
,nrinv number(6)  
,nrfact number(15)
```

```
,anaparitie number(4) default extract (year from current_date)
,dataprim date default sysdate
,nrexem number(4)
,pret number(12,2)
,repertiz varchar2(20)
,mentuni varchar2(20)
)
/
```

```
create table exemplare (
idcota number(15) not null primary key
,formatul varchar2(15)
,nrpag number(4)
,disbn number(13) not null references titluri(disbn)
)
/
```

```
create table titluri_autori(
disbn number(13) not null references titluri(disbn)
,autor varchar2(30) not null
,primary key(disbn,autor)
)
/
```

```
create table titluri_cuvinte(
disbn number(13) not null references titluri(disbn)
,cuvinte varchar2(30)
,primary key(disbn,cuvinte)
)
/
```

```
create table clienti(
nrpermis number(6) not null primary key
,nume varchar2(25)
,pren varchar2(15)
,adresa varchar2(30)
,telefon char(10)
,loc varchar2(15)
,telem char(10)
,bi char(15)
,eliberat varchar2(15)
,datae date default sysdate
,datanast date default sysdate
,studii varchar2(15)
,ocupatia varchar2(25)
)
/
```

```

create table imprumut(
nrpermis number(6)
, idisbn number(13)
, isbn varchar2(13)
, nrinv number(6)
, dataimp date default sysdate
, autor varchar2(30)
, titlu varchar2(60)
, czu varchar2(20)
, cota varchar2(15)
, numepren varchar2(30)
, datarest date default sysdate
)
/

```

9.Modificarea structurii tabelelor :comanda ALTER TABLE

9.1 Adaugari/Modificari/Stergeri de attribute

Adaugarea atributului nrpag (nr. De pagini)in tabela titluri_ autori se realizeaza astfel:

```
ALTER TABLE Titluri_ autori ADD nrpag number(4);
```

stergerea unui atribut din tabela titluri nr.exemplare

Exemplu 37

```
ALTER TABLE Titluri drop column nr.exemplare;
```

exemplu 38. Stergerea unui articol la nivel de inregistrare se face astfel:

```
sql>ALTER TABLE titluri DROP COLUMN ISBN CASCADE CONSTRAINTS;
```

stergerea definitiva a tuturor atributelor marcate ca inutilizabile se realizeaza prin :

```
ALTER TABLE titluri DROP UNUSED COLUMNS
```

EXEMPLU 39 Vizualizarea informatiilor despre campurile eliminate

```
SQL>SELECT * FROM USER_UNSED_COL_TABS;
```

EXEMPLU 40 Modificarea unui camp

```
ALTER TABLE Titluri Modify EDITURA VARCHAR2(30)
```

/

MESAJ DE EROARE

ORA=1441:cannot decrease column length because some value is too big

In Oracle modificarea unui atribut se poate face astfel; din CHAR in VARCHAR2 sau VARCHAR

Si invers

```
ALTER TABLE Tiluri Modify editura char(20);
```

9.2Adugari/stergeri de restrictii

Interzicera valorilor nule pentru atributul isbn se realizeaza astfel

```
SQL>ALTER TABLE Tiluri MODIFY isbn NOT NULL;
```

si invers

Toate restrictiile, adica valori nenule, cheie primara, unicitate, reguli de validare,restrictii referentiale pot fi declarate su ulterior crearii tabelelor si sterse la un moment dat.

Exemplu 40.Sa se construiasca o restrictie astfel:

```
ALTER TABLE EDITURI CONSTRAINT ck_edituri_editura
(check(editura=ltrim(initcap(editura))))
```

Exemplu 41 Stergerea cheie primare editura nu se poate face direct

```
ALTER TABLE EDITURI DROP PRIMARY KEY
```

Mesaj de eroare ORA-02273.....

Metoda este :

```
SQL>ALTER TABLE edituri drop constraint pk_edituri;
```

sau

```
ALTER TABLE titluri DROP PRIMARY KEY CASCADE;
```

10.Restrictii dezactivate,reactivate, amanate, imediate

1.Dezactivarea restrictiei CHECK :ck_edituri_editura asociata tabelului Edituri se realizeaza folosind comanda ALTER TABLE in formatul:

```
ALTER TABLE EDITURI DISABLE CONSTRAINT ck_edituri;
```

reactivarea presupune executia comenzii:

```
ALTER TABLE EDITURI ENABLE CONSTRAINT ck_edituri1;
```

Stergerea de atribute si restrictii, dezactivarea simpla este :

Exemplu 41

```
ALTER TABLE EDITURI DISABLE CONSTRAINT pk_edituri;
```

se soldeaza cu un mesaj de eroare (ORA-02297.....), iar solutia tine tot de cluaza cascade

Exemplu 42 Sa se adauge un camp ore in tabela PERSONAL

Dupa care sa modifice tabela pentru ore-lucrate 10 h

Algoritmul este:

```
ALTER TABLE PERSONAL ADD CONSTRAINT ck_personal_ore
```

```
Check(ore BETWEEN 0 AND 10) ENABLE NOVALIDATE;
```

EXEMPLU 43 Sa se declare o integritate referentiala a titluri ca amanabila

```
ALTER TABLE titluri CONSTRAINT fk_edituri_titluri;
```

alter table add

```
constraint fk_edituri_titluri foreign key(isbn)
```

```
refrences titluri(isbn)
```

deferable initialiy immediate;

restrictia fk_edituri_tiluri va fi amanabila, insa clauza INITIALIY IMMEDIATE

determina deocamdata verificarea acesteia la fiecare comanda SQL

Trecerea din starea amanabila imediata in amanabila amanata se face folosind comanda

```
SET CONSTRAINT fk_edituri_titluri DEFERED;
```

11 Scripturi SQL*PLUS de refacere a tabelelor si restrictiilor

In cazul cand dorim mutarea bazei de date pe alt server, fara a recurge la operatiunile de export/import, cat si salvarea structurii bazei de date se poate re-crearea tabelelor folosind comenzi de lucru in Oracle

11.1 Re-crearea tabelelor

Daca numele tabelelor pot fi preluate din tabela virtuala a catalogului sistem USER-TABLES , numele, tipul, lungimea si valorile implicite ale atributelor se regasesc in USER_TAB_COLUMNS

Scriptul se obtine in SQL*Plus prin comanda SPOOL, prin care rezultatele frazei SELECT urmatoare vor fi salvate in fisierul ASCII re_creare_tabele.sql din directorul e:\biblio\migrare_oracle\creare_tabele.sql

Exemplu 43

Column "—Create_tabele" FORMAT A60

Column C2 FORMAT A40

Spool c:\biblio\migrare_oracle\re_creare_tabele.sql

SELECT

'CREATE TABLE '||table_name||'('AS"—Create_tabele",

'-||RPAD(table_name,30)||' as c2

FROM user_tables

UNION

SELECT CASE column_id WHEN 1 THEN ' ' ELSE ' , ' END ||

Column_name||' '||data_type||

CASE WHEN data_type NOT IN ('NUMBER', 'CHAR', 'VARCHAR2')

THEN ' '

ELSE ' ('||

NVL(data_precision,data_length)||

CASE WHEN data_scale >0 THEN ', '|| data_scale ELSE " END

||')'

'-||RPAD(table_name,30)||TO_CHAR(column_id,'999')

FROM user_tab_columns

UNION

SELECT ') : '||CHR(13).'-||RPAD(table_name,30)||' '||CHR(123)

FROM user_tables

UNION

Select ' '||chr(13)'-||RPDA(table_name,30)||' '||CHR(124)

FROM user_tables

ORDER BY 2;

Spool off

Cele trei parti ale comenzii CREATE TABLE:

- **create table tabela (**
- **atribut1 tip (lungime[,poz_fractionara1]) [,atribut2**
tip(lungime,poz_fractionara2)]
- **);**

sunt generate de trei fraze SELECT , conectate prin operatorul UNION
executia sriptului se face astfel :

SQL>conn biblio/biblio

Sql>@c:\biblio\migrare_oracle_re_creare_tabele.sql;

112. Re-crearea clauzelor DEFAULT

PENTRU A SALVA SITUATIA DE RE-CREAREA A CLAUZELOR default S-A FOLOSIT O TABELA TEMPORARA temp1, IN CARE ATRIBUTUL VAL_IMPLICITA ESTE DE TIP clob, iar la inserarea liniilor din USER_TAB_COLUMNS s-a folosit functia TO_LOB
Exemplu 44 Extragerea valorilor implicite

```
DROP TABLE temp1;
CREATE TABLE temp1(
Tabela VARCHAR2(30),
atribut VARCHAR2(30),
id_atribut NUMBER(2),
tip_atribut VARCHAR2(20),
val_implicita CLOB
);
```

```
Insert into TEMP1
Select table_name,column_name,column_id,data_type, TO_LOB(data_default)
FROM user_tab_columns
WHERE data_default IS NOT NULL;
```

```
COMMIT;
```

```
spool c:\biblio\migrare_oracle\re_creatre_default.sql
```

```
SELECT 'ALTER TABLE '||tabela||'MODIFY'||atribut||'DEFAULT'
||val_implicita||';' AS ""
FROM temp1;
```

```
spool off
```

Fisierul ASCII generat prin comanda spool este re_creatre_default.sql

11.3 Restrictii NOT NULL

Pentru fiecare atribut declarat NOT NULL, cream o restrictie cu numele nn_tabela_atribut

Exemplu 45 Script pentru re-crearea_notnull.sql

```
Spool c:\biblio\migrare_oracle\re_creatre_notnull.sql
```

```
SELECT 'ALTER TABLE '||table_name||'MODIFY('||column_name
||'CONSTRAINT NN_'||table_name||'_'||column_name||'NOT NULL);'
FROM user_tab_columns
WHERE nullable='N'
```

```
ORDER BY table_name,column_name;
```

```
spool off
```

11.4 Chei primare si alternative

Cheile primare si alternative le corespund in tabela virtuala din dictionar

USER_CONSTRAINTS

Cate o restrictie de tip 'P' si 'U'

Exemplu 46 Script de re-crearea cheilor primare si alternative

```
Spool c:\biblio\migrare_oracle\re_crea_chei_primare_si_alternative.sql
```

```
SELECT 'ALTER TABLE '||table_name||'DROP CONSTRAINT' ||
Constraint_name||'CASCADE;' as"—Stergere restrictie"
From user_constraints
Where CONSTRAINT_TYPE in('P','U');
```

```
SELECT 'ALTER TABLE '||table_name||' ADD CONSTRAINT pk_'||table_name||
'PRIMARY KEY' || '('||attr1||
CASE WHEN attr2 IS NOT NULL THEN ','||attr2 END||
CASE WHEN attr3 IS NOT NULL THEN ','||attr3 END
||');' as"—Cheile primare"
From user_constraints uc
Left outer join
(select constraint_name,column_name as attr1
From user_cons_columns
Where position=1)a1 on uc.constraint_name=a1.constraint_name
Left outer join
(select constraint_name,column_name as attr2
From user_cons_columns
Where position=2)a2 on uc.constraint_name=a2.constraint_name
Left outer join
select constraint_name,column_name as attr3
From user_cons_columns
Where position=3)a3 on uc.constraint_name=a3.constraint_name
Where constraint_type='P';
```

```
Select 'alter table '||table_name||'ADD CONSTRAINT un_'||table_name||
'-'||attr1||
```

```
CASE WHEN attr2 IS NOT NULL THEN '-'||attr2 END||
CASE WHEN attr3 IS NOT NULL THEN '-'||attr3 END
||'UNIQUE' || '('||attr1||
CASE WHEN attr2 IS NOT NULL THEN ','||attr2 END||
CASE WHEN attr3 IS NOT NULL THEN ','||attr3 END
||');' as"—Cheile aleternative"
```



```

From user_constraints uc
Left outer join
(select constraint_name,column_name as atr1
From user_cons_columns
Where position=1)a1 on uc.constraint_name=a1.constraint_name
Left outer join
(select constraint_name,column_name as atr2
From user_cons_columns
Where position=2)a2 on uc.constraint_name=a2.constraint_name
Left outer join
select constraint_name,column_name as atr3
From user_cons_columns
Where position=3)a3 on uc.constraint_name=a3.constraint_name
Where constraint_type='U';
spool off

```

.....

Structurile de tip CASE sunt limitate la trei coloane atr1,atr2, atr3

11.5 Reguli de validare la nivel de atribut si inregistrare

Pentru a extrage informatii despre regulile de validare trebuie sa :

- Dictionarul de date le stocheaza in tabele USER_CONSTRAINTS cu valoarea 'C' pentru atributul constraint_type
- Expresia ce formeaza restrictia reprezinta valoarea coloanei search_condition care este de tip LONG
- Oracle include si pe cele de tip NOT NULL

Pentru aceasta folosim tabela temp1 pentru conversia atributului LONG in CLOB

EXEMPLU 47 Script pentru re-crearea regulilor de validare

.....

```

Spool c:\biblio\migrare_orace\re_creatre_check.sql

```

```

Drop table temp1;
create table temp1 (
restrictie VARCHAR2(30),
tip_restrictie varchar2(20),
tabela varchar2(30),
expresie CLOB
);
insert into temp1
SELECT constraint_name,constraint_type,table_name,
to_lob(search_condition)
from user_constraints
where constraint_type='C';

```

```

COMMIT;

```

```

select 'alter table'||TABELA||' drop constraint'||RESTRICTIE||';'
as""—Stergere reguli de validare"
from temp1
where expresie NOT LIKE '%NULL%';

```

```

SELECT 'ALTER TABLE'||tabela||' ADD CONSTRAINT'||restrictie||

```

```
'CHECK('||CAST(expresie AS VARCHAR2(300)||');' as "—CHECK-URI"
FROM TEMP1
WHERE expresie NOT LIKE '%NULL%';
```

```
spool off
```

11.6 Restrctiile referentiale

Avem de identificat componenta cheilor straine din tabela copil, ci si pe cea a cheilor corespondente din tabela copil

Dictionarul Oracle ofera tabela virtuala USER_CONSTRAINTS, furnizeaza informatii despre numele restrictiei din tabela copil (constraint_name) pe baza careia pot fi identificate cheile straine, cat si numele restrictiei primare/unice corespunzator din tabela parinte 9r_constraint_name)

Exemplu 48 Script de re-crearea-restrtiile-referentiale

```
Spool c:\biblio\migrare_oracle\re_creare_restrictii_referentiale.sql
```

```
SELECT'ALTER TABLE'||table_name||'DROP CONSTRAINT'||
Constraint_name||'CASCADE;' as "—Stergere restr.refrentiale"
From user_constraints
Where constraint_type='R';
```

```
select'alter table '||uc_copil.table_name||'ADD CONSTRAINT '||constraint_name||
'FOREIGN KEY'||( '||strc1\|)
Case when atrc2 is not null then ','||atrc2 end||
Case when atrc3 is not null then ','||atrc3 end
||')'||
'refrences'||uc_parinte.table_name||('||atrp1||
Case when atrp2 is not null then ','||atrp2 end||
Case when atrp3 is not null then ','||atrp3 end
||')' as "—restrictii refrentiale"
From user_constraints uc_copil
INNER JOIN user_constraint uc_parinte
On uc_copil.r_constraint_name=uc_parinte.constraint_name
Left outhter join
(select constraint_name,column_name as atrc1
From user_cons_columns
Where position=1)c1 on uc_copil.constraint_name=c1.constraint_name
Left outhter join
(select constraint_name,column_name as atrc2
From user_cons_columns
Where position=2)c2 on uc_copil.constraint_name=c2.constraint_name
Left outhter join
(select constraint_name,column_name as atrc3
From user_cons_columns
Where position=3)c3 on uc_copil.constraint_name=c3.constraint_name
```

```

Left outer join
(select constraint_name,column_name as atrp1
From user_cons_columns
Where position=1)p1 on uc_parinte.constraint_name=p1.constraint_name

```

```

Left outer join
(select constraint_name,column_name as atrp2
From user_cons_columns
Where position=2)p2 on uc_parinte.constraint_name=p2.constraint_name

```

```

Left outer join
(select constraint_name,column_name as atrp3
From user_cons_columns
Where position=3)p3 on uc_parinte.constraint_name=p3.constraint_name

```

```

WHERE uc_copil.constraint_type='R';

```

```

spool off

```

.....

Exemplu 50 Sa se creeze urmatoarele tabele din baza de date Biblioteca, folosind scriptul general

Exemplu .Modificarea structurii unei tabele presupune adaugarea de noi coloane la sfarsitul acesteia sau modificarea tipurilor unor coloane deja existente

Comanda care realizeaza aceste operatii este ALTER TABLE. Sintaxa ei este :

```

ALTER TABLE nume-tabela[ADD|MODIFY}(spec_col [NULL|NOT
NULL,.....])

```

Unde :

ADD-adauga la sfarsitul tabelei noi coloane care initial au valori nule, ulterior prin actualizare

Modify – schimba definirea unei coloane existente

Null-sa refera la faptul ca valorile din coloana ce sa adauga /modifica sunt nule

Not null- specifica faptul ca o coloana nu poate avea valori nule

Exemplu 3 Sa se adauge la tabela autori o noua coloana grupa1 de c(9)

```

SQL>ALTER TABLE AUTORI ADD

```

```

2 (grupa1 char(9));

```

mesaj aparut pe ecran :table altered

exemple 10

Stergerea unei tabele dintr-o baza de date biblioteca se utilizeaza comanda DROP TABLE

Sintaxa ei este :

```

DROP TABLE nume_tabela;

```

exemplu 51. Sa se sterga tabela carti

```

sql>drop table carti;

```

2.5.5 Crearea si stergerea sinonimelor pentru tabele sau viziuni

Pentru a simplifica accesul la tabele sau la viziuni se pot crea sinonime

Sintaxa generala este :CREATE SYNONYM

SQL>CREATE [PUBLIC] SYNONYM nume FOR [nume-utilizator]

Nume_tabela [@baza_de_date];

unde :

public permite crearea unui sinonim public la care orice utilizator se poate referi fara a fi necesara calificarea.

Exemplu 52 Sa se creeze carti1 pentru tabela carti din baza de date Biblio, prin utilizatorul util1

Sql>CREATE SYNONYM CARTI1

2 FOR UTIL1.CARTI @BIBLIO;

Stergerea unui sinonim este urmatoarea :DROP [PUBLIC] SYNONYM nume-sinonim;

2.5.6 Crearea si stergerea unei viziuni

Crearea unei viziuni se realizeaza cu comanda CREATE VIEW

Sintaxa generala este :

CREATE VIEW nume_viziune

[(numecol,nume_col.....)] As cerere

[WITH CHECK OPTION];

EXEMPLU 53 Sa se creeze viziunea cu numele vcarti folosind tabela carti;

SQL>CREATE VIEW VCARTI AS SELECT *

2 FROM CARTI

3 WHERE Editura='All';

Exemple 5

2.1.7 crearea ,validarea si stergerea indecsilor pentru o tabela In vederea obtinerii de performante privind accesul la tabelele unei baze de date se pot construi indecsi folosind comanda CREATE INDEX

SQL>CREATE INDEX [UNIQUE] nume_index on nume_tabela (nume_col [ASC!DESC].....

[COMPRESS!NOCOMPRESS]

[SYSSORT!NONSYSORT]

[ROWS=n][PCTFREE=[20!n]];

Unde :Unique=se refera la faptul ca nu va contine doua randuri cu aceleasi valori

Compress:indica faptul ca indecsii pot fi comprimati

Pctfree-indica in momentul crearii indexului procentul din spatiul pentru index ce trebuie sa ramana liber pentru actualizari.

Comanda pentru validare a unui index este :VALIDATE INDEX

Sintaxa generala este :

VALIDATE INDEX nume_index [ON nume-tabela] [WITH LIST];

unde :

with list-salveaza informatiile necesare la index intr-un fisier

Exemplu 58 Sa se creeze un index cu numele indexcarti pentru coloana editura din tabela carti

SQL>CREATE INDEX INDEXCARTI ON CARTI(EDITURA);

EXEMPLU 59.Tipuri de indecsi

a)index de tiop arbore B (B-tree index sau balanced tree index)

un arbore de tip B este un arbore in care pentru gasirea oricarei valori din arbore sunt necesari acelasi numar de pasi
exemplu de index de tip arbore B
schema de 6.5

b) index partitionat pentru a crea un index partitionat se foloseste comanda
CREATE INDEX cu clauza PARTITION

exista doua moduri de a defini un index partitionat : local si global

- Index local sunt similare cu partiile tabelului, in acest fel indexul este partitionat in functie de aceeasi coloana
- Global partiile indexului sunt definite de utilizator si nu sunt similare cu partiile tabelului la care se refera indexul.

Sintaxa pentru indexul local este :

CREATE INDEX nume_tabela

ON tabel (coloana[,coloana].....)

Local

(partition nume_partitie [pctfree intreg][pctfree intreg][tablespace spatiu
tabel][storage parametri de stocare].....)

Exemplu 60 Sa se creeze un index partitionat local pe baza tabelului partitionat
carti_partitionat

SQL>CREATE INDEX nume_carti_ind

ON carti_partitionat(editura)

Local

(partition carti_scurte tablespace ts_ind_alfa storage (initial 10 k next 10k),

partition carti_mediu

tablespace ts_ind_beta

storage (initial 20k next 20k)

);

crearea unui index global

create index nume_index

on tabel (coloana[,coloana].....)

Global

Partition by range (lista_coloane)

Partition nume_partitie values [less|greater]than (:ista_valori)

[pctfree intreg][pctfree intreg][tablespace spatiu_tabel][storage
parametri_de_stocare].....

Exemplu 61 Sa se creeze indexul global nume_carti_ind pentru tabela carti, indexul
va avea doua partitii

SQL>CREATE INDEX nume_sal_ind

ON carti(editura)

Global

Partition by range(nume)

(partition values less than ('n')

Tablespace ts_alfa_ind,

Partition values less than (maxvalue)

Tablespace ts_beta_ind);

c) index de cluster (index de grup) este un index bazat pe coloanele comune ale unui cluster. Nu se pot executa nici un fel de comenzi DML asupra unui cluster pana cand nu a fost creat un index de cluster

d) index cu cheie inverse

un index cu cheie inverse se creaza folosind comanda CREATE INDEX cu optiunea REVERSE

exemplu 62 CREATE INDEX sal_preume_ind ON salariat(prenume) REVERSE;

Un index obisnuit se poate transforma in index cu cheie inversa folosind comanda ALTER INDEX.....REBUILD cu optiunea REVERSE

EXEMPLU 63. ALTER INDEX sal_prenume_ind REBUILD REVERSE;

e) index de tip Bitmap

bitul este 1 daca valoarea respective este continuta in acel rand si 0 daca nu este

exemplu 64 Fie tabelul masina

Nr_masina	Marca	culoare
1	Dacia nova	Alb
2	Logan	Rosie
3	For mondeo	Neagra
4	Dacia supernova	verde

Index de tip bitmap pentru coloana culoare

Alb	Rosie	Neagra	Verde
1	0	0	0
0	1	0	0
0	0	1	0

Exemplu 64 Pentru a afla numarul de masini albe se va executa interogarea:

SQL>SELECT COUNT(*) FROM masina where culoare='alb';

Crearea unui index de tip bitmap se face folosind comanda CREATE INDEX cu optiunea BITMAP

Exemplu 65 SQL>CREATE BITMAP INDEX culoare_ind ON masina(culoare);

Observatie

Spre deosebire de indecsii traditionali de tip arbore B, folosirea indecsilor de tip index bitmap se recomanda atunci cand:

-numarul de valori distincte ale coloanei indexate este relativ mic (coloana are cardinalitatea mica) exemplu :starea civila a unei persoane

-majoritatea interogarilor contin combinatii de conditii WHERE ce implica operatorul OR

- 2.5.8 Tabele organizate pe baza de index

Exemplu tabelul cu diferentele cele mai importante dintre un tabel obisnuit si un tabel organizat pe baza de index

Tabel obisnuit	Tabel organizat pe baza de index
ROWID identifica in mod unic un rand Cheia primara este optionala	Cheia primara identifica in mod unic un rand, specificarea cheii primare este obligatorie
Are coloana implicita ROWID	Nu are coloana implicita ROWID

2.5.9 Crearea tabelelor organizate pe baza de index

Pentru a crea un tabel, se foloseste comanda SQL CREATE TABLE cu specificatia ORGANIZATION INDEX. La crearea unui tabel organizat pe baza de index, trebuie

specificata cheia primara, respectiv clauzele OVERLOW, THRESHOLD, INCLUDING

EXEMPLU 66 Sa se creeze tabel organizat pe index carte

```
Sql>CREATE TABLE CARTE(
Serie varchar2(5),
numarfactura number(7),
titlu varchar2(40),
cod_autor varchar2(10),
editura varchar2(20),
descriere varchar2(200),
constraint pk_carte primary key(serie,numarfactura))
organization indexed
tablespace ts_alfa_carte
pctthreshold 40
including editura
overflow tablespace ts_beta_carte;
```

2.5.10 Clustere

a)clusterul de index (grupul de tabele) reprezinta o metoda optionala de stocare a datelor

cheia unui cluster este definita ca fiind coloana sau coloanele pe care tabele grupate le au in comun

Crearea unui tabel intr-un cluster de index

Pentru a crea un cluster de index se parcurg urmatoarele etape :

1.crearea clusterului de index

2.adaugarea la cluster

3.crearea indexului de cluster

Adaugarea la cluster se poate face si dupa ce indexul de cluster a fost creat

Sintaxa generala pentru crearea clusterului de index este :

```
CREATE CLUSTER nume_cluster (nume_col tip data[,.....])
[PCTFREE intreg][Pctfree intreg][size intreg][tablespace spatiu_tabel][storage
parametrii_de_stocare]
```

Exemplu 67 Sa se creeze un cluster sal_dep in care tabele sunt grupate dupa coloanele cod_dep si cod_tara

```
SQL>CREATE CLUSTER sal_dept
(cod_dept numer(10),
Cod_tara nmber(10));
```

2.adaugarea tabelelor la cluster

Comanda cu care se creaza este :CREATE TABLE cu clauza CLUSTER

```
SQL>CREATE TABLE nume_cluster
(nume_coloana tip data.....[,.....])
CLUSTER nume_cluster
```

Exemplu 68 Sa se creeze tabelul departament cu cluaza cluste sal_dep

```
SQL>CREATE TABLE departament(
Cod_dept number(10),
cod_tara number(10),
nume_dep varchar2(35),
PRIMARY KEY(cod_dept,cod_tara))
CLUSTER sal_dept(cod_dept,cod_tara);
```

Exemplu 69 Sa se creeze tabele titluri folosind tabela parinte edituri cu cheia striana editura

3.index la cluster

Pentru coloanele cheie ale clusterului creat in mod explicit un index de cluster

Pentru crearea unui index de cluster se foloseste comanda SQL.CREATE INDEX cu optiunea ON CLUSTER

EXEMPLU 70 Sa se creeze indexul pentru cluster sal_dept;

SQL>CREATE INDEX sal_dept

ON CLUSTER sal_dept ;

2.5.11 clusterul hash

Acest cluster de hash foloseste o functie hash

Crearea unui table intr-un cluster hash se face astfel:

1.crearea clusterului hash;

2.adaugarea tabelului la cluster.

1.crearea clusterului hash

Pentru crearea clusterelor se utilizeaza comanda sql. CREATE CLUSTER cu optiunea HASHKEYS

Sintaxa generala este urmatoarea :

CREATE CLUSTER nume_cluter

(nume_coloana tip_data[,.....))

HASHKEYS intreg

[hash is expresire]

[size intreg]

[pctfree intreg][pctused intreg]

[tablespace spatiu_tabel]

[storage parametrii_de_stocare]

Exemplu 71 SQL>CREATE CLUSTER test_cls(cod numaer(5))

HASHKEYS 1000

HASH IS COD

SIZE 500;

2 adaugarea tabelului la cluster se face folosind CREATE TABLE cu clauza CLUSTER

EXEMPLU 72 SQL>CREATE TABLE test

(cod number(5) primary key,

.....)

Cluster test_cls(cod);

3.Modificarea clusterelor se face folosind comanda ALTER CLUSTER

4.Stergerea clustrelor

Exemplu 73 Sa seterga clusterul sal_dept

SQL>DROP CLUSTER sal_dept

INCLUDING TABLES;

EXEMPLU 74 Daca exista tabele din afara clusterului care contin restrictii de integritate care se refera la chei din tabele clusterului acestea trebuie eliminate, pentru acest lucru se foloseste comanda CASCADE CONSTRAINTS

SQL>DROP CLUSTER sal_dept

INCLUDING TABLES CASCADE CONSTRAINTS;

Capitolul 3 Actualizarea datelor

In functie de momentul in care se doreste realizarea actualizarilor asupra bazei de date, utilizatorul poate folosi una din urmatoarele comenzi:

- a) SET AUTOCOMMIT IMM-schimarile se efectueaza imediat;
- b) SET AUTOCOMMIT OFF-schimarile sunt pastrate intr-un buffer pana la executia uneia din comenzile COMMIT WORK care are rolul de a permanentiza schimarile efectuate; ROLLBACK WORK care determina renutarea schimarilor realizate.

3.1 Adaugarea randurilor intr-o tabela

Se utilizeaza comanda INSERT cu forma generala :

INSERT INTO nume_tabela

[(nume_col1,nume_col2,.....)]

{VALUES (valoare1,valoare2,.....)};

Exemplu 80 Sa se adauge in baza de date edituri

SQL>INSERT INTO EDITURI VALUES('All','Bucuresti');

3.2 Inserari si secvente

Secventa este un obiect al unei baze de date care genereaza valori unice

In cazul aplicatiilor cu mai multi utilizatori orice atribut este o cheie surogat

Sintaxa generala este :

CREATE SEQUENCE seq_camp

INCREMENT BY 1

MINVALUE 100 MAXVALUE 999999999

NOCYCLE NOCACHE ORDER;

numele secvente este seq_camp

valorile generate vor fi consecutive increment by 1 incapand de la 100 pana la val.maxima 999999999

clauza nocycle la urmatorul apel al unei valori din secventa va fi generata o eroare (ORA-08004)

EXEMPLU 81 Sa se creeze secventa edituri

SQL>CREATE SEQUENCE seq_idisbn

Increment by 1

Minivalue 1 maxvalue 99999999999

Nocycle nocache order;

dupa crearea secventei o valoare va fi generata folosind clauza NEXTVAL;

valoarea curenta (ultima valoare generata) a secventei poate fi obtinuta prin clauza CURVAL

EXEMPLU 82 Sa se genereze valorile din secventa

SQL>SELECT seq_idisbn.NEXTVAL FROM DUAL;

SQL>SELECT seq_idisbn.CURVAL FROM dual;

Atentie !

Clauza CURVAL nu poate fi folosita decat daca secventa a fost initializata prin NEXTVAL, altfel va apare o eroare ORA-08002.....

EXEMPLU 83

SQL>DISCONNECT

SQL>CONN bibli/biblio

Connected.

SQL>

SQL>SELECT seq_idisbn.CURVAL FROM dual;

```
SELECT seq_idisbn.CURVAL FROM dual
```

```
Sql>
```

Pentru aflarea valorii curente din secventa fara a recurge la NEXTVAL se poate face folosind o comanda din dictionarul de date USER_SEQUENCES

```
SQL>DESC user_sequences;
```

```
sql>select * from user_sequences;
```

Exemplu 84 Sa se introduca date in baza de date edituri folosind secventa

```
SQL>Scrip de populare a tebelei Edituri
```

```
Delete from edituri;
```

```
drop sequence seq_idisbn;
```

```
create sequence seq_idisbn increment by 1
```

```
minivalue 1 maxvalue 9999999999 nocycle nocache order;
```

```
insert into edituri values(seq_idisbn.nextval,'All','Bucuresti');
```

```
insert into edituri values(seq_idisbn.nextval,'Polirom','Iasi');
```

```
COMMIT;
```

3.3 Inserare prin subconsultare

Exemplu 85

```
INSERT INTO titluri (isbn,tilu,editura,anaparite)
```

```
Select editura,locsediu from edituri;
```

3.4 inserari in tabele multiple

Exemplu 86 Script de crearea tabelelor de arhivare

```
Create table titluri_ian as select * from titluri where 1=2;
```

```
.....
```

```
Create table titluri_decm as select * from titluri where 1=2;
```

3.4 stergerea liniilor –delete

Exemplu 86 sa se sterga liniile tabelului edituri;

```
delete from edituri where editura='All';
```

exemplu 87

```
DELETE FROM titluri where(isbn,editura)in
```

```
(select isbn,editura from titluri_ian);
```

3.5 Modificarea valorilor UPDATE

Exemplu 88

```
Update personal_biblioteca set salariu=salariu*1.10;
```

exemplu 89 Sa se mareasca salariu cu 8 % pentru compartimen='biblio',12 % compartiment='auxiliar'

```
UPDATE PERSONAL_BIBLIOTECA
```

```
SET SALARIU=SALARIU*1.10 WHERE compartimen='INFORMATICA';
```

```
SET SALARIU=SALARIU*1.08 WHERE compartiment='BIBLIO';
```

.....

EXEMPLU 90 Folosirea cluazei CASE

```
UPDATE PERSOAL_BIBLIOTECA
```

```
SET SALARIU=SALARIU*
```

```
CASE compartiment
```

```
WHEN 'INFO' THEN 1.10
```

```
WHEN 'BIBLIO' THEN 1.08
```

```
ELSE 1
```

```
END
```

EXEMPLU 91 Se poate folosi o interogare corelata

```
UPDATE personal_biblioteca P1
SET SALARIU=SALARIU*
(SELECT CASE COMPARTIMENT
WHEN 'INFO' THEN 1.10
WHEN 'BIBLIO' THEN 1.08
ELSE 1 END
FROM personal_biblioteca p2 where p1.marca=p2.arca);
```

3.6 Comanda MERGE

Instructiunea MERGE , aparuta in ORACLE9i, permite inserarea sau actualizarea conditionata a datelor dintr-un tabel al BD

Sintaxa generala este :

```
MERGE [hint]INTO[schema.tabel_name]as alias]
USING [NUME_SCHEMA]{TABEL|VIZUALIZARE|SUBCERE}ALIAS]
ON conditie
```

When matched then

Update set

Col1={expr_1|default}

Col_n={expr_n}|default}

When not matched then

Insert (col_1,.....,col_n)

Values(expr1,.....,expr_n);

Exemplu 92 Sa se adauge articole in tabela copie_titlu astfel incat continutul sau sa includa inregistrarile titlu.

Script de merge_titlu.sql

```
MERGE INTO copie_titlu c
```

```
Using titlu t
```

```
On (c.isbn=t.isbn)
```

```
When matched then
```

```
Update set
```

```
c.titlu=t.titlu,c.editura=t.editura,c.anaparitie=t.anaparitie
```

```
when not matched then
```

```
insert values(t.isbn,t.editura,t.titlu,t.anaparitie);
```

3.7 Comanda EXPLAIN PLAN

Consultarea planului de executie creat de sistem este foarte utila in optimizarea instr.SQL.

Sintaxa generala :

```
EXPLAN PLAN [SET STATEMENT_ID='text']
```

```
FOR instructiune;
```

exemplu 93 Sa se detremine planul de executie al instructiunii de actualizare a valorii cartilor care au o intrare >100;

3.8 Tranzactii

O tranzactie reprezinta o modalitate prin care se poate impacheta intr-o singura unitate de lucru o secventa de operatii privind datele din BD

3.8.1 COMMIT si ROLLBACK

EXEMPLU 94

```
SQL>ROLLBACK
```

Rollback complete.

CAPITOLUL 4 Interogari SQL**4.1 Sintaxa generala a frezei SELECT**

```
SELECT C1,C2,.....,CN
```

```
FROM R1,R2,....RM
```

```
WHERE P
```

Unde ci- reprezinta coloanele (atribute sau expresii);

rj-sunt relatiile ce trebuie parcurse pt.obtinerea rezultatului

p-este predicatul simplu(conditia) sau compus ce trebuie indeplinit de tupluri(linii) pentru a fi incluse in rezultate

Exemplu 95 Selectia si proiectia

Care sunt angajatii din compartimentul 'Biblio', ordanati alfabetic ?

```
SQL>SELECT *
```

```
FROM personal_biblioteca
```

```
WHERE compartiment='Biblio'
```

```
Order by nume;
```

```
/
```

EXEMPLU 96 Sa se afiseze pe ecran informatiile din tabela edituri

```
SQL>SELECT * FROM EDITURI;
```

In Oracle, atunci cand valoarea ce se doreste a fi afisata este o constanta sau, in orice caz nu este extrasa, se recurge la o tabela dual, cu o singura linie si coloana

```
SQL>SELECT * FROM DUAL;
```

```
DUMMY
```

```
.....
```

```
X
```

```
.....
```

EXEMPLU 97 Obtinerea de informatii despre data curenta

```
Sql>select sysdate from dual;
```

```
sysdate
```

```
.....
```

```
31-oct-2006
```

Predicatul de selectie (clauza where) poate contine opearatori de comparatie

(>,>=,<,<=,=#),dar si operatori BETWEEN,IS,LIKE,IS NULL ,EXISTS

EXEMPLU 98 Care sunt cartile cumparate cu pretul cuprins intre 100 si 250 ?

```
Sql>SELECT *
```

```
FROM titluri
```

```
Where pret >=100 and pret<=250;
```

sau

```
select * from titluri where pret between 100 and 250;
```

Exemplu 99 Care sunt titlurile cartilor cu nume de autor intre Amariei ion si Marin George ?

```
Sql>select *
```

```
From titluri_autori
```

Where autor between 'Amariei ion' AND 'Marin George';

Proiectia

Exemplu 100 Care sunt editurile din tara ?

Select distinct editura

From edituri;

/

Exemplu 101 care este nr.de telefon al editurii All.

Select telefon

From titluri

Where editura='All';

/

Exemplu 102 sa se listeze toate editurile din all si polirom ?

Select *

From edituri

Where editura in('All','Polirom')

Order by editura;

/

Exemplu 103 sa se listeze numele autorului ce contine litera A pe prima pozitie ?

Select *

From titluri_autori

Where upper(autor) like 'A%';

/

EXEMPLU 104 Sa se listeze lista autorilor a caror nume de autor apare , macar o data, litera A ?

SELECT * FROM TITLURI_AUTORI

WHERE upper(autor) like '%A';

4.2 Expresii si functii sistem

4.2.1 Functii pentru siruri de caractere

Una dintre cele mai frecvente operatiuni cu siruri de caractere este concatenarea, care se utilizeaza fie prin operatorul ||, fie prin functia concat.

Exemplu 105

Select titlu ||'titlul cartii'|| autor as text

From titluri;

sau

SELECT CONCAT(titluri,concat

('titlurile cartilor',autor)) as text

From titluri;

Exemplu 106

Sql>select editura ||'editurile din tara' ||locsediu||

'aparuta in anul' ||anaparitie ||'tara'

As text

From edituri;
/

Functii de conversie UPPER (toate literele vor fi convertite in majuscule)
LOWER –toate literele vor fi convertite in miniscule,
INITCAP-prima litera din fiecare cuvant este majuscula, iar restul litere mici
Exemplu 107
Select upper(editura),lower(editura),initcap(editura)
From edituri;

Completarea valorilor unui atribut/expresie cu un caracter pana la atingerea unei lungimi se face prin functiile LPAD(completare la stanga) si RPAD(completare la dreapta)
Exemplu 108 Interogarea urmatoarea completeaza cu spatii la stanga si la dreapta valorile atributului editura.

```
Select '*'||editura||'*' as editura,  
        '*'||lpda(editura,15)||'*' as "l_pad_15",  
        '*'||rpad(editura,15)||'*' as "r_pad_15":  
from edituri;
```

operatiunea inversa, de eliminare (tundere) a spatiilor de la stanga sau de la dreapta valorii unui atribut/expresie se realizeaza prin functiile LTRIM, RTRIM
pentru eliminarea simultana a spatiilor de la stanga si de la dreapta se foloseste functia RTIM cu optiunea BOTH

Inlocuirea unui sir de caractere cu un altul intr-o expresie se utilizeaza functia REPLACE, iar pentru a extrage o portiune dintr-un sir –SUBSTR

EXEMPLU 109

```
SELECT autor,  
        replace (autor,'a','b'),  
        substr(autor,5,4)  
from autori;
```

/

Functiile de numarare cuvinte si depistarea pe a cata pozitie se afla un caracter sau un sir specificat.

Exemplu 110

```
SELECT titlu,length(titlu),  
        instr(titlu,'i'),instr(titlu,'a')  
from titluri;
```

/

4.2.2 Functii pentru valori numerice

- Cel(p)- intoarce cel mai mic intreg mai mare sau egal cu argumentul p;
- floor(p)-cel mai mare intreg mai mic sau egal cu p;
- round(p,n)-rotunjeste rezultatul expresii

-trunc(p,n)

Exemplu 111

```
SELECT marca,salariu,salariu/168,
ceil(salariu/168) as ceil,floor(salariu/168) as floor,round(salariu/168,2) as
“round+”,round(salariu/168,-2) as “round-“,
trunc(salariu/168,2) as “trunc”
from pers;
/
```

4.2.3 Date calendaristice

In oracle9i a apaut functiile current_timestamp ce furnizeaza data so ora exacta a calculatorului , la fractiuni de secunda ce pot fi specificate.

```
Select current_date as “data curenta”;
current_timestamp as “data si ora excacta”
from dual;
/
```

Pentru operatii cu date calendaristice sunt :

- Add_months(data)-aduna un numar de luni la data-argument;
- Last_day(data)-furnizeaza utlima zi din luna in care se afla data;
- Next_day(data,zi)-intoarce data primei zile(luni,marti,.....)ce urmeaza datei.

Exemplu 112

```
Select sysdate as “astzai”,
add_months(sysdate,2) as “peste doua luni”,
last_day(sysdate) “ultima_zi_a_lunii_curente”,
next_day(sysdate,’tuesday’) as “urmatoarea marti”
from dual;
/
```

Exemplu 113 Folosind functiile round si trunc

```
Select sysdate as “astazi”,
round(sysdate,’year’) as rot_an,
trunc(sysdate,’yyyy’) as trunc_an,
round(sysdate,’mon’) as rot_luna,
trunc(sysdate,’month’) as trunc_luna,
round(sysdate,’ddd’) as rot_zi,
trunc(sysdate,’ddd’) as trunc_zi
from dual;
/
```

Exemplu 114 pentru extragerea anului/lunii/zilei dintr-o data calendaristica se utilizeaza functia EXTRACT

```
SELECT EXTRACT(YEAR FROM SYSDATE) AS Anul,
extract(month from sysdate) as luna,
extract(day from systimestamp) as ora,
extract(minute from systimestamp) as minute,
extract(second from systimestamp) as secunda
from dual;
```

/

Exemplu sa afiseze data peste 33 de zile

```
Select sysdate azi,  
sysdate+33 as "peste 33 de zile"  
from dual;
```

/

Exemplu 115 sa se incrementeze o data cu un interval de ordinul lunilor/anilor

```
Select sysdate as azi,  
add_months(sysdate,26)+12 as "peste 2ani,2 luni,21 zile",  
sysdate+interval '2' year+interval '2' month+interval '12' day as idem,  
from dual;
```

/

In mod similar pot fi aplicate pentru attribute/variabile/constante/expresii de tipm

Exemplu 116 Pentru a afla ora exacta peste 91 minute si 120 secunde de la momentul curent (cel al executiei) se poate folosi fraza SELECT

```
SELECT SYSTIMESTAMP AS ORA_EXACTA,  
SYSTIMESTAMP+INTERVAL '91' MINUTE+INTERVAL '120' SECONDE AS  
PESTE_91_MINUTE_120_SECUNDE  
FROM DUAL;
```

/

4.2.4 Conversii dintr-un tip in altul

Operatiunea inversa de conversie a unei date calendaristice in sir de caractere, se realizeaza prin functia to_char, respectiv conversia unui numar in sir

Exemplu 117

```
Select nume,  
to_char('01/01/2006','dd/mm/yyyy') as "1_decembrie",  
to_char(datasv,'dd-mm-yyyy') as "data-sir",  
to_char(salariu,99999) as "numar-sir",  
to_number(to_char(datasv,'mm'))  
as "luna(data-sir-numar)"  
from personal_biblioteca
```

/

In oracle 9i exista o functie de tipul numtoyminterval, care converteste un numar intr-un interval year month

Exemplu 118

```
Select '5 ani ' as descriere,  
numtoyminterval(5,'year') as "interval"  
from dual union  
select '9 luni',
```



```

numtoymininterval(7,'month')
from dual union
select '5 ani si 9 luni',
numtoymininterval(5,'year')+numtoymininterval(9,'month')
from dual union
select '5 ani si 9 luni',
numtoymininterval(5,'year')-
numtoymin(9,'month')
from dual
/

```

Exemplu 119 La fel se utilizeaza functia numtodsinterval ,dar o constanta numerica poate fi convertita dupa caz in day-zile, hour ore, mintuh –minute si secunde(second)

4.2.5 Structuri alternative DECODE si CASE

EXEMPLU 120

```

SELECT marca,nume,colaborator,
decode(colaborator,
'n','angajat cu norma intreaga',
'd','colaborator',
'nu este este specificat ' as tipul_angajatului
From PERSONAL

```

Exemplu 121 Folosind structura CASE :

```

SELECT marca,nume,colaborator,
case colaborator
when 'n' then 'angajat_cu_norma_intreaga'
when 'd' then 'colaborator'
else 'nu este specificat'
end as tipul_angajatului
from PERSONAL
/

```

4.2.6 Jounctiuni interne

Exemplu 122 Care sunt colegii din compartimentul Biblioteca

```

Select nume,
from PERSONAL p1, personal p2
where p1.compartiment=p2.compartiment and p2.nume='biblioteca'

```

sau

```

select nume,
from personal p1 inner join personal p2
on p1.compartimen=p2.compartiment and
p2.nume='biblio'

```

Reunine, intersectie, diferenta

Exemplu 123

Care sunt editurile din Iasi si Bucuresti

```
Select * from edituri where editura='Polirom'
```

Union

```
Select * from edituri where editura='All'
```

4.2.7 Functii agregat count,sum,avg,min,max

Exemplu 124 Cati angajati numara firma ?

Funcția COUNT contorizează valorile nenule ale unei coloane sau numărul de linii dintr-un rezultat al unei interogări

```
Select count(*) as nr_angajati
```

```
From personal_biblioteca;
```

Exemplu 125 Cate linii are produsul cartezian al tabelor edituri si titluri ?

```
Select count(*)
```

```
From edituri,titluri
```

/

Exemplu 126 Cate edituri are tabela edituri ?

```
Select count(editura)
```

```
From edituri;
```

exemplu 127 care valoarea totala a facturii intrate in biblioteca ?

```
SELECT SUM(nrexem*pret) as val_totala
```

```
From titluri;
```

exemplu 128 care salariul mediu pe economie al angajatului din compartimentul Biblioteca ?

```
select count(*) as nr,sum(salariu) as suma,
```

```
avg(salariu) as sal_mediu
```

```
from personal_biblioteca
```

```
where compartiment='biblio'
```

/

Exemplu 129 Care este cel mare si cel mai mic pret de intrare in biblioteca ?

```
Select max(pret) as cel_mare,min(pret) as cel_mic
```

```
From titluri
```

4.2.8 Gruparea tuplurilor :GROUP BY si HAVING

Clauza GROUP BY formează grupuri de linii pe baza valorilor comune ale unui atribut, iar HAVING permite selectarea anumitor grupuri de tupluri ce îndeplinesc un anumit criteriu

Exemplu 130 Cate edituri lucreaza in tabela Edituri ?

```
Select editura,count(*) as nr_edituri
```

```
From edituri
```

```
Group by editura;
```

CAPITOLUL 5

Limbajul de programare PL/SQL

5.1 avantajele PL/SQL

A) POSIBILITATI PROCEDURALE-CONSTAU IN FAPTUL CA SISTEMUL SUPOARTA DECLARATIILE DE VARIABLE SI CONSTANTE, FUNCTII, INSTRUCIUNI IMPERATIVE PENTRU CELE TREI STRUCTURI FUNDAMENTALE DE PROGRAM

B) performante imbunatatite

c) productivitate sporita se poate construi un bloc principal PL/SQL care apeleaza un instrument software

in practica se utilizeaza

- Sql*forms pentru dezvoltarea de aplicatii complexe
- Sql*plus
- Sql*dba pentru sciirea de proceduri de exploatare autmata a bazei
- Sql*reporterwriter
- Sql*menu
- Oci(oracle call interface)pentru lucrul cu rutine din biblioteci
- D)portabilitate
- E)integrarea cu SGBDR
- F)tipuri noi de date

5.2 complementaritatea PL cu SQL

Cele doua aspecte procedural si neprocedural sunt complementare

Aceasta complementaritate se regasesc in comenzi:

1. comenzi SQL integrate in PL/SQL: sunt cele din LMD si anumite comenzi pentru gestiunea tranzactiilor
:INSERT,UPDATE,DELETE,SELECT,COMMIT,ROLLBACK,SAVEPOINT,LOCK TABLE,SET TRANSACTION,READ,ONLY
2. instructiuni proprii PL: BEGIN, END, DECLARE,l=,DECLARE..CURSOR, OPEN FETCH, CLOSE.....

5.3 Principalele functionalitati ale limbajului PL/SQL

Limbajul PL/SQL are o serie de caracteristici care definesc facilitatile sale:

- integrarea de comenzi SQL de baza
- definirea si gestiunea de blocuri de instructiuni
- gestiunea variabilelor
- gestiunea cursorilor
- gest.exeptiilor
- structuri de control
- diferite arhitecturi

5.4 Elemente de limbaj :Elemente din SQL acceptate de PL/SQL

LIMBAJUL pl/sql ADMITE PENTRU ACCESAREA BAZEI E DATE Oracle urmatoarele elemente din SQL :

- instructiuni pentru manipularea datelor ;insert,select,update si delete
- instructiuni pentru prelucrarea tanzactiei:COMMIT, ROLLBACK SAVEPOINT

- functii
- predicate (conditiile) din clauza WHERE, toti operatori BETWEEN, IN, IS, NULL, LIKE
- conditii simple sau compuse cu operatori logici AND, OR, NOT

5.4.1 Variabilele

Variabilele din PL/SQL sunt zone de memorie utilizate pentru pastrarea unor rezultate sau pentru calcularea unor valori, care trebuie declarate inainte de utilizare in cadrul unei instructiuni.

Tipurile de variabile ce pot fi declarate de catre Oracle :

Number, char, date, boolean

Exemplul 1

Sa se declare variabila prît cu 8 cifre si 2 zecimale

Pret number(8,2);

atribuirea unei valori la o variabila se poate face in doua moduri:

1) prin operatorul de atribuire :=, cand variabilei i se poate atribui o alta variabila, constanta, expresie sau functie

Exemplu 2 : x:=y*0.2;

2) prin clauza INTO din instructiunile SELECT sau FETCH, cand variabilei i se poate atribui o valoare din BD

5.4.2 Constantele se declara in PL/SQL similar cu variabilele, dar se utilizeaza cuvantul CONSTANT

Exemplu 3 pi CONSTANT NUMBER(4,2):=3.14;

5.4.3 Atributele sunt asociate obiectelor PL/SQL si obiectelor bazei de date (coloane....)

Se folosesc atributele:

1.%type-care utilizeaza pentru declararea de variabile sau constante ce trebuie sa fie de acelasi tip cu o coloana dintr-o tabela

Exemplu 4. Variabila strada o declaram cu acelasi tip de data ca si coloana adresa din tabela pers

Strada.pers.adresa%type

2.%rowtype-care se utilizeaza pentru declararea de variabile "record" ce trebuie sa aiba aceeasi structura cu a unui anumit rand dintr-o viziune

Intreg1 prod %rowtype;

variabila intreg1 are aceeaasi structura ca prod

3.%found

Exemplu 5 Fie declarat cursorul c1 si o instructiune fetch executata atunci se poate folosi :

if c1%found then

daca avem o instructiune insert, update, delete atunci se poate folosi if sql%found then

- %notfound-la fel ca %found
- %isopen-testeaza daca un cursor explicit a fost deschis anterior printr-o instructiune open
- %rowcount –intoarce numarul randului dupa o instructiune fetch

5.4.4 Operatori

- Operatori din PL/SQL care dau tipul expresiilor din program sunt:
- Aritmetici :+, -, *, /, **
- Logici :and, or, not
- De comparatie: =, <=>, <=>, >=
- Alti operatori is null, like (compara un sir de caractere cu un pattern, between, in, || (concatenare)
- Expresiile rezultat pot fi aritmetice sau booleene

5.4.5 Tratarea erorilor

Tratarea erorilor este realizata in PL/SQL printr-un mecanism propriu, in bloc se declara o variabila de tip EXCEPTION

Exceptiile (conditiile de eroare) pot fi definite de sistem

Exceptiile interne sunt construite autmat de cate ori un bloc PL/SQL violeaza regulile sistemului

Sintaxa generala este :

EXCEPTION

WHEN.....THEN

Instructiuni

WHEN.....THEN

Instructiuni

.....

END;

Urmatoarele exceptii sunt predefinite

Cursor_already_open –cursor deja deschis

.....

Exceptii definite de utilizator

Definirea exceptiilor se face in partea declarative a blocului

DECLARE

Exceptie EXCEPTION;

BEGIN

.....

Construirea unei exceptii se face prin instructiunea RAISE

BEGIN

IF variabila<0 then

Raise EXCEPTIE ;

END IF;

.....

EXCEPTION
WHEN exceptie

.....

Intr-o rutina de prelucrare se poate folosi functiile SQLCODE care intoarce nr.erorii si SQLREM care intoarce mesajul asociat codului de eroare

5.4.6 Blocul PL/SQL

Blocul este secventa de instructiuni neexecutabile, executabile si exceptie

DECLARE
Instructiuni de declarare (neexecutabile)
Begin
Instr. Executabile (instr,proprii din PL/SQL,instr. SQL)
EXCEPTION
Tratarea erorilor
End ;

5.4.7 Gestiunea cursorului

Cursorul este o zona de memorie in care se aduce un numar de randuri egal sau diferite dintr-o tabela prin intermediul unei cereri de regasire

Exemplu 10

Declare
Cursor c1 is
Select.....
Begin
.....
Fetch c1
Exit when c1%notfound;
.....
End;

5.5 Concepte de baza

Blocul PL/SQL este format din trei parti

- Partea declarativa (folosind instr.DECLARE si contine instr.neexecutabile,executabila (BEGIN0
- Exceptia (EXCEPTTION si contine instr.de tratarea erorilor)
- End

Partea excutabila contine la randul ei unul sau mai multe sub-blocuri (max.200 de niveluri)

Toate obiectele din PL/SQL se numesc identificatori:constante,variabile,inregistrari, cursor sau exceptie

Intr-un bloc se pot referi identificatori locali(cei declarati in blocul curent) si globali (cei declarati intr-un nivel superior)

a.)partea tranzactiilor se face folosind instr.COMMIT (finalizeaza tranzactia curenta si permanentizeaza orice schimbare)

ROLLBACK –finalizeaza tranzactia curenta si desface orice schimbare din timpul tranzactiei

SAVEPOINT-marcheaza si numeste punctul curent in prelucrarea tranzactiei

b)folosirea cursorului

pentru prelucrarea instr.pl/sql deschide o arie de context in care se pastreaza info.curenta

cursorul se defineste in partea declarativa prin instr.CURSOR,manipularea cursorului in partea executiva a blocului se face prin instr.OPEN, FETCH, CLOSE fiecare cursor explicit are patru attribute :%notfound, %found,%rowcount, %isopen, la utilizare se scrie nume_cursor%atribut cursorul implicit este deschis automat de Oracle in aria de context pentru a prelucra fiecare instructiune SQL.

c)crearea si accesarea inregistrarilor

o inregistrare(record)in PL/SQL este o variabila care contine un grup de variabile elementare, numite campuri

exemplu crearea unei inregistrari in PL/SQL se poate face folosind %rowtype, daca se declara un cursor explicit care regaseste coloane

declare

cursor c1 is select codp,denp from prod;

intreg c1%rowtype;

5.6 Instructiunile

Atribuirea in PL/SQL se realizeaza cu ajutorul operatorului de asignare:=

Var:=expresie;

exemplu

nume:='ionescu';

begin este o instructiune care se incepe partea executabila a unui bloc

close –inchide un cursor

close nume_cursor;

commit-permanentizeaza orice schimbare in Bdexecuta de catre tranzactia curenta

COMMIT[WORK];

DECLARE-marcheaza inceputul unui bloc

DECLARE

Instr. Neexecutabile de declarare

Pentru a declara variabile si constante se folosesc tipurile :

NUMBER[(precizi[,scala]);

exemplu

x1 number(4,2);

x2 constant number:=10;

x3 number;

pentru date si sir de caractere

CHAR[(lungime)] ;

Exe>nume CHAR(35) ;

VARCHAR2 LA FEL

DATE pentru date

Boolean pentru variabile boolene (true,false,null)

%type este un atribut pentru declararea de variabile si constante

Ex. cod1 cod%type ;

%rowtype –pentru declararea var. de variabile de tip inregistrare

2.Pentru a declara un cursor se utilizeaza urmatoarea sintaxa :

CURSOR nume-cursor[nume-param tip _param]

IS SELECT,.....

Unde nume-cursor sete numele cursorului;

nume-param=este un identificador care va fi folosit in instr.sql select

tip_param=poate fi char,number,date,Boolean

exemplu 15

se declara cursorul cu numele c1 construit prin selectarea coloanelor

editura,locsediu din tabela edituri

cursor c1 is select editura,locsediu from edituri

where editura='All';

pentru a declara exceptia se foloseste :

nume_exceptie EXCEPTION;

DELETE STERGE TOATE RANDURILE SPECIFICATE DINTR-O TABELA SAU VIZIUNE :

delete[from TABELA]WHERE CONDITIE][CUURENT OF CURSOR

end –incheie o serie de instr.

END[NUME-ETCHETA];

END LOOP;

END IF;

EXCEPTION marcheaza ineputul unei partii execptiei (pentru tratarea erorilor

Sau explicit prin instr.RAISE-in partea executive

EXCEPTION

WHEN nume-execptie |other then INSTR.;

.....

Unde nume_exceptie este un nume definit de utilizator sau exceptii predefinite de PL/SQL:

CURSOR_ALREADY,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,

EXCEPTION_INIT atribuie un nume de cod de eroare Oracle
PRAGMA EXCEPTION_INIT (nume_exceptie, cod_eroare)

Unde PRAGMA este un cuvânt rezervat care desemnează o directivă de compilare
Exit- forțarea ieșirii din structura nesceventială curentă

EXIT [nume-etichetă][when condiție] ;

Exemplu 16

Begin

....

If x>10 then

Instructiuni

Else exit ;

End if;

.....

For I in 1....10 loop

.....

Exit unu when.....

End loop unu

Fetch accesează (prelucrează) următorul rând de date din multimea activă
FTECH nume_cursor INTO lista_var|număr întreg;

Exemplu 17

Declare

Cursor c1 is select editura,locssediu from edituri;

Întreg c1%rowtype

--variabila întreg la fel ca și cursorul c1

.....

Begin

Open c1

--deschid cursorul

.....

Loop

Fetch c1 into întreg;

--accesz câte un rând de date

--în ciclu până la terminarea acestora

Exit when c1%notfound;

.....

End loop;

Close c1;

End

GOTO salt neconditionat la o instr.executabila

```
Goto nume_etcheta;
exemplu 18
begin
.....
Goto actualiz;
--salt la blocul de actualizare
Begin
Update...
.....
End actualiz;
.....
End;
```

IF –o structura alternative
Forma generala
If conditie then
Instr.....
[elseif conditie1 then instr.....
 [elseif conditie2 then instr.....]
[else instr....]
End if ;

Insert –adauga inregistrari in tabela

```
INSERT INTO nume-tabela[col1,.....]
Values(expr1,.....)|SELECT.....;
```

exemplu 19

```
insert into edituri select editura,locsediu from edituri l
where editura='All';
```

Lock table – blocheaza una sau mai multe tabele

Forma generala

```
Lock table nume-tabela1,..... in mod mode[nowait];
```

Unde nume-tabela –reprezinta numele tabelelor care vor fi locat

Mod=modul de blocare :row,share,row exclusiv,share,update

Nowait – specifica ca se returneaza controlul unui alt utilizator care a blocat tabela

Exemplu lock table edituri in share mode;

Loop –structura repetitive

Forma generala

```
[<<etchieta>>]while conditie\[for par_numeric][ar_cursor]loop
```

```
Instr.....
```

```
End loop [<<etcheta>>];
```

Var in[reverse] vi,vf
 variabila de indexare var nu trebuie declarata anterior va lua valorile de la vi pana la
 valoarea finala vf
 nume_intreg in nume_cursor[(par1,.....)]|SELECT

null;

open nume-cursor[(par1,.....)];

exemplu
 begin
 open c1;
 open c2(mcomp,'biblio');

 End;

Raise 0-opreste executia unui bloc
 Raise [nume-exceptie];

Rollback desface(anuleaza)explicit unele sau toate schimbarile din baza de date
 Rollback[work|to[savepoint] nume-salvare;

Savepoint-marcheaza si numeste punctele curente in prelucrarea tranzactiei

Select lista-sel into nume-var|nume-intreg
 From nume-=tabela rest_sel;

Exemplu 20 Primul bloc PL/SQL
 --ACEST BLOC NU FACE APROAPE NIMIC
 DECLARE
 /*PRIMA SECTIUNE ESTE CEA A DECLARATIILOR ,VARIABLE,
 CURSOARE,EXCEPTII */
 Prima_variabila integer;
 A_doua_var VARCHAR2(35);
 A_TREIA_VAR DATE;
 Ulitma_var BOOLEAN;

 BEGIN
 --in aceasta sectiune se scriu comenzile effective
 DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('Va salut !');
 --in SQL este neceasara comanda SET SERVEROUTPUT ON

 END;
 /

Acest script lanseaza direct din SQL*PLUS

Pentru lansarea in executie a unui script se utilizeaza comenzile START sau @
 Sql>@c:\biblio\migrare_oracle\primul.sql
 /

Sau crearea unui dosar in E :\aplicatii_oracle
 Dupa lanasare apare pe ecran mesajul Va salut !

5.7 Tipuri de date PL/SQL.Domeniul de vizibilitate al variabilelor

Schema cu tipurile de date

Exemplu 21 Bloc inclus.Domeniul de vizibilitate

Exemplu21_bloc_inclus.sql

--blocul principal

DECLARE

A integer :=12 ;

B varchar2(20) ;

C date;

Begin

B:='Informatica este stiinta'

C:=to_date('31/10/2006','dd/mm/yyyy');

Dbms_output.put_line('');

Dbms_output.put_line('La inceputul blocului principal');

Dbms_output.put_line('a='||a);

Dbms_output.put_line('b='||b);

Dbms_output.put_line('c='||c);

--blocul secundar

Declare

B number(12,2);

C varchar2(40);

D date;

Begin

B:=123;

D:=to_date('30/11/2006','dd/mm/yyyy');

Dbms_output.put_line('');

Dbms_output.put_line('la inceputul blocului secundar');

Dbms_output.put_line('a='||a);

Dbms_output.put_line('b='||b);

Dbms_output.put_line('c='||nvl(c,'c este null'));

Dbms_output.put_line('d='||d);

End;

--revenire la blocul principal

```

Dbms_output.put_line('');
Dbms_output.put_line('la revenirea blocului principal');
Dbms_output.put_line('a='||a);
Dbms_output.put_line('b='||b);
Dbms_output.put_line('c='||c);

End;
```

5.8 Structuri alternative si repetitive. Exemple

Exemplu 22_ecuatie_grd.ii.sql

--blocul pentru rezolvarea ecuatiei de grd.ii $ax^2+bx+c=0$

DECLARE

A integer :=0 ;

B integer :=10 ;

C integer:=12;

Delta number(16,2);

X1 number(16,6);

X2 number(16,6);

BEGIN

--ec.de grd.ii ?

If a=0 then

 If b=0 then

 If c=0 then

 Dbms_output.put_line('nedeterminare!');

 Else

 Dbms_output.put_line('imposibil !!!');

 End if;

Else

 Dbms_output.put_line('ecuatia de grd.i !');

X1:=c/b;

Dbms_output.put_line('x='||x1);

End if;

Else

Delta:=b**2-4*a*c;

If delata >0 then

 X1:=(-b-sqrt(delta))/(2*a);

 X2:=(-b+sqrt(delta))/(2*a);

 Dbms_output.put_line('x1='||x1||',x2='||x2);

Else

If delta:=0 then

 X1:=-b/(2*a);

Dbms_output.put_line('x1=x2='||x1);

Else

Dbms_output.put_line('radacinle sunt complexe !!!');

End if;

End if;

End if;

End;

Executia programului este :

SQL>@e:\aplicatii_sql\exemplu_22.sql;

Exemplu 23 Sa se foloseasca structura CASE

EXEMPLU 24 Blocul PL/SQL pentru popularea tabele pontaje pentru o luna

--popularea cu inregistrari pentru o luna dintr-an a tabele pontaje

DECLARE

An salarii.an%type :=2006 ;

Luna salarii.luna%type:=1;

Prima_zi date;--variabila care stocheaza data de 1 a lunii

Zi date;

BEGIN

Prima_zi:=TO_DATE('01/'||luna||'/'||an,'DD/MM/YYYY');

Zi:=prima_zi;

While zi<=last_day(prima_zi) loop

 If rtrim(to_char(zi,'DAY')) IN ('Saturday','sunday') then

 --e zi nelucratoare (sambata /duminica)

 NULL;

 ELSE

 INSERT INTO pontaje(marca,data)

 Select marca,zi from personal;

 End if;

 --se trece la ziua urmatoare

End loop;

Commit;

End;

Exemplu 25 Un alt mod de redactare a structurii repetitive

--popularea cu inregistrari pentru o luna dintr-an a tabele pontaje

DECLARE

An salarii.an%type :=2006 ;

Luna salarii.luna%type:=1;

Prima_zi date;--variabila care stocheaza data de 1 a lunii

Zi date;

BEGIN

Prima_zi:=TO_DATE('01/'||luna||'/'||an,'DD/MM/YYYY');

Zi:=prima_zi;

Loop

 Exit when zi<=lat_day(prima_zi) ;

 If rtrim(to_char(zi,'DAY')) IN ('Saturday','sunday') then

 --e zi nelucratoare (sambata /duminica)

 NULL;

```

ELSE
    INSERT INTO pontaje(marca,data)
Select marca,zi from personal;
End if;
--se trece la ziua urmatoare
End loop;
Commit;
End;

```

Exemplu 26 ce de-a treia varianta prezentata foloseste instructiunea FOR....NEXT (ENDFOR DIN VFP)

--popularea cu inregistrari pentru o luna dintr-an a tabele pontaje

```

DECLARE
An salarii.an%type :=2006 ;
Luna salarii.luna%type:=1;
Prima_zi date;--variabila care stocheaza data de 1 a lunii
Ultima_zi DATE;
Numar_ultima_zi PLS_INTEGER;

Zi date;
BEGIN
Prima_zi:=TO_DATE('01/'||luna||'/'||an,'DD/MM/YYYY');
Ulitma_zi :=last_day(prima_zi);
Numar_ultima_zi:=to_number(to_char(ultima_zi,'dd'))
/*bucla se repeat pentr i=1-31 (30,28,29) */
FOR I IN 1..numar_ultima_zi LOOP
Zi:=prima_zi;+i-1;
If to_char(zi,'DAY') in('SAT','SUN') THEN
--e zi nelucratoare
Null;
Else
Insert into pontaje(marca,data)
Select marca,zi from personal;
End if;
--se trece automat la ziua urmatoare
End loop;
Commit;
End;
/

```

Forma generala a instr.FOR....NEXT este :

```
FOR variabila_contor IN valoare_iniciala..valoare_finala LOOP
```

5.9 Exceptii

Daca s-a lansat in executie de doua sau de trei ori un script pentru inserarea de articole intr-o tabela, atunci apare o eroare

ERROR-00001

Are un nume predefinit si anume :dup_val_on_index

Exemplu 27 Bloc inclus si tratarea unei exceptii

--popularea cu inregistrari pentru o luna dintr-an a tabele pontaje

DECLARE

An salarii.an%type :=2006 ;

Luna salarii.luna%type:=1;

Prima_zi date;--variabila care stocheaza data de 1 a lunii

Zi date;

BEGIN

Prima_zi:=TO_DATE('01/'||luna||'/'||an,'DD/MM/YYYY');

Zi:=prima_zi;

While zi<=last_day(prima_zi) loop

 If rtrim(to_char(zi,'DAY')) IN ('Saturday','sunday') then

 --e zi nelucratoare (sambata /duminica)

 NULL;

 ELSE

 INSERT INTO pontaje(marca,data)

 Select marca,zi from personal;

EXCEPTION—se preia eventuala violare a cheii primare

WHEN DUP_VAL_ON_INDEX THEN

--se sterg inregistrarile pentru ziua curenta

DELE FROM PONTAJE where DATA :=ZI ;

--apoi se reinsereaza inregistrarile

INSERT INTO pontaje(marca,data)

 Select marca,zi from personal;

END;--se elimina blocul inclus

End if;

--se trece la ziua urmatoare

End loop;

Commit;

End;

5.10 Cursoare

Executia comenzilor SQL si stocarea informatiilor procesate presupun folosirea de catre SGBD a unor zone de lucru speciale

Cursoarele oracle sunt :implicite, explicite

5.10.1 Cursoare implicite sunt create automat de sistem la executia comenzilor

DML(INSERT,UPDATE,DELETE)

In urma executiei unei comenzi SQL de actualizare, Oracle pastreaza o serie de informatii despre rezultate :

Exemplu 28 Scriptul urmatoar contine blocul PL/SQL care maresta salariul cu 30 de ori, dar numai pentru angajati cu peste un numar de ani vechime

```
DECLARE
Ani_etalon pls_integer :=50 ;
Numar pls_integer ;
Begin
/*se maresta cu 30 ori.....*/
UPDATE PERSONAL
SET salariu=salariu+30
Where months_between(sysdate,datasv)/12>=ani_etalon ;
If SQL%FOUND THEN
DMBS_OUTPUT.PUT_LINE('EXISTA CEL PUTIN UN ANGAJAT CU PESTE
>45');
Numar:=sql%rowcount;
Dbms_output.put_line('numarul='||numar);
Else
Dbms_output.put_line('Nu exista nici un angajat !');
End if;
End;
/
```

5.10.2 Cursoare explicite

Schema de principiu a unui cursor explicit

- declara cursorului printr-o fraza SELECT(CURSOR nume IS SELECT.....)
- declara variabilelor in care va fi stocata o linie a cursorului;
- Deschiderea cursorului OPEN;
- incarcarea urmatoarei linii din cursor (FETCH);
- structura de ciclare din cursor.

```
DECLARE
--cursorul se declara printr-o fraza select
CURSOR c_cursor IS
SELECT.....
--se declara variabila compusa ce va stoca o linie a cursorului
```

```
Rec_cursor c_cursor%ROWTYPE ;
```

```
.....
```

```
Begin
```

```
.....
```

```
OPEN c_cursor
```

```
Fetch c_cursor into rec_cursor
```

```
While c_cursor%FOUND LOOP
```

```
.....
```

```
.....
```

```
--corpul buclei
```

```

Fetch c_cursor into rec_cursor /*se incarca incarcarea urmatoare linii din cursor,
daca nu s-a putut, rezulta ca inregistrarile cursorului sunt epuizate, iar
c_cursor%FOUND are valoarea logica FALSE */
End loop
Close C_CURSOR
.....
END;
/

```

EXEMPLU 29 Cursor explicit pentru marirea salariilor orare ale unor angajati

```

Declare
Cursor c_salariati is
Select marca,nume,compartiment,salariu,
Trunk(months_between(sysdate,datasv)/12,0)
As ani_cevhime
From personal order by compartiment,5 desc;

Rec_salariati%rowtype;
V_compart personal.compartiment%type:='xyz';
--variabila v_compart va stoca codul compartimentului
V_ani integer :=99 ;
Numar integer :=1 ;
Begin
--se deschide cursorul
Open c_salariati;
Fetch c_salariati into rec_salariati;

--se stabilesc conditiile pentru iteratie
WHILE c_salariati%FOUND LOOP
  If c_recsalariati<>v_compart then
    Numar:=1;
    V_compart:=rec_salariati.compartiment;
    V_ani:=rec_salariati.ani_vechime;
    Update personal
    Set salariu=salariu+salariu*0.1
    Where marca=rec_salariati.marca ;
  Else
    If numar>3 and rec_salariati.ani_vechime<v_ani then
      Update personal
      Set salariu=salariu+salariu*0.1
      Where marca=rec_salariati.marca;
      Numar:=numar+1;
      V_ani:=rec_salariati.ani_vechime;
    End if;
  End if;

  Fetch c_salariati into rec_salariati;
End loop;

```

```
Close c_salariati;
End;
/
```

A doua varianta are urmatoarele avantaje :

- Nu mai este necesara declararea explicita a variabilei in care se citeste o inregistrare din cursor;
- Cursorul nu mai trebuie deschis explicit si nici inchis;
- Incarcarea urmatoare inregistrari se face automat la reluarea buclei.
- A doua schema generala de folosire a unui cursor explicit

```
Declare
Cursor c_cursor is
Select.....
.....
Begin
.....
For rec_cursor in c_cursor loop


---


Corpul buclei
.....
End loop
,,,,,,,,,
End;
/
```

Exemplu 30 a doua varianta de lucru cu un cursor explicit c_salariati

```
Declare
Cursor c_salariati is
Select marca,nume,compartiment,salariu,
Trunk(months_between(sysdate,datasv)/12,0)
As ani_cevhime
From personal order by compartiment,5 desc;

V_compart personal.compartiment%type:='xyz';
--variabila v_compart va stoca codul compartimentului
V_an integer :=99 ;
Numar integer :=1 ;
Begin
For rec_salariati in c_salariati loop
If c_recsalariati<>v_compart then
    Numar:=1;
V_compart:=rec_salariati.compartiment;
V_an:=rec_salariati.ani_vechime;
Update personal
Set salariu=salariu+salariu*0.1
Where marca=rec_salariati.marca ;
Else
```

If numar>3 and rec_salariati.ani_vechime<v_ani then

Update personal

Set salariu=salariu+salariu*0.1

Where marca=rec_salariati.marca;

Numar:=numar+1;

V_ani:=rec_salariati.ani_vechime;

End if;

End if;

--incarcarea urmatoare inregistrari se face automat

End loop;

End;

/

CAPITOLUL 6

Limajul SQL comenzi de lucru in VFP

1.Principalele clause ale frazei SELECT

A1)Selectia si Proiectia

Forma generala a comenzii SELECT

SELECT C1,C2,.....CN

FROM R1,R2,.....RM

WHERE P

Prin executia unei fraze SELECT se obtine un rezultat de forma tabelara.Aceasta poate fi lista, o tabela temporara

Unde ci=reperezinta coloanele (care sunt atribute sau expresii)

Rj=sunt relatiile ce trebuie parcurse pentru obtinerea rezultatului

P=este predicatul (conditia) simplu sau compus ce trebuie indeplinit de tupluri

Exemplu 1

Sa se listeze toate editurile din tara ?

SELECT * FROM EDITURI;

EXEMPLU 2 Sa se elimine dublurile ?

Select distinct editura,locsediu from edituri;

Exemplu 3 Care sunt editura Polrom ?

SELECT * FROM EDITURI;

WHERE EDITURA='POLIROM';

EXEMPLU 4 Care sunt facturile emise in perioada 10-15 septembrie 2006 ?

Select * from titluri;

Where dataprim >='2006/09/10' and dataprim<='2006/09/15';

Proiectie

Exemplu 5 Care sunt denumire-clasa,clasa din tabela clasificare zecimala universala ?

Select denumire,clasa;

from czu;

exemplu 6 Care sunt cartile primite de la editura All ?

SELECT titlu,autor,isbn,adresa;

From titluri;

Where editura='All';

A2)Reuniune,intersectie,diferenta,produs cartezian

Forma generala pentru reuniune

Select *

From r1

Union

Select *

From r2

Exemplu 7 Care sunt denumirile editurilor si adresa ale editurilor polrom si All ?

SELECT EDITURA,ADRESA,LOCSEDIU

FROM EDITURI

```
WHERE EDITURA='All'
Union
Select editura,locsediu,adresa
From edituri
Where editura='Polirom';
```

```
intersectia
forma generala este :
select *
from r1
intersect all
select *
from r2
```

exemplu 8 Care sunt facturile cartilor care apar simultan si in factura 1000 si 2000 ?

```
SELECT TITLU
FROM CARTI
WHERE NRFACT=1000
INTERSECT
SELECT TITLU
FROM CARTI
WHERE NRFACT=2000;
```

EXEMPLU 9 cu diferenta a doua tabele

Forma generala este :

```
select *
from r1
except
select *
from r2
```

sau oracle ofera solutia cu MINUS

exemplu10 Care sunt facturile cartilor care apar in factura 1000 , dar nu apar in factura 2000 ?

```
SELECT TITLU
FROM CARTI
WHERE NRFACT=1000
MINUS
SELECT TITLU
FROM CARTI
WHERE NRFACT=2000;
```

Produs cartezian

Forma generala este :

```
SELECT * FROM R1,R2;
```

EXEMPLU 11 Sa se listeze informatiile editura,locsediu,titlu,autor din tabele edituri,titluri ?

```
SELECT EDITURA,LOCSEDIU,TITLU,AUTOR ;  
FROM EDITURI,TITLURI;
```

EXEMPLU 11 Sa se listeze cartile imprumutate respectiv cartile nerestituite ?

```
Select nrpermis,dataimp aas data_imprumut;  
titlu,autor,datarest as data_restituire;  
from imprumut;
```

exemplu 12

```
select nrpermis,numepren,titlu,autor,dataimp+14 as data_restituire;  
from imprumut;
```

exemplu 13 cu functii de tip data calendaristica

```
select nrpermis,autor,dataimp as data_imprumut,;  
gomonth(dataimp,2) as scxandenta;  
from imprumut;
```

exemplu 14

```
select nrpermis,titlu,dataimp;  
gomonth(dataimp,14)+15 as o_data_viitoare ;  
from imprumut;
```

a3)optiunea ORDER BY

EXEMPLU 15 Care sunt editurile din tabela edituri in ordinea alfabetica ?

```
SELECT *  
FROM EDITURI;  
ORDER BY EDITURA;
```

EXEMPLU 16 Sa se obtina in ordinea descrescatoare a editurilor si in ordinea crescatoare a localitatilor ?

```
Select editura,locsediu,adresa;  
from edituri;  
order by editura desc,locsediu asc;
```

a4)Operatorii between,like,in

operatorul BETWEEN

Este util pentru definirea intervalelor de valori

Exemplu 17 Care sunt facturile intrate in biblioteca in perioada 10-15 sept.2006 ?

Solutia data in VFP

```
SELECT *;  
FROM CARTI;  
WHERE DATEPRIM BETWEEN {10/09/2006} AND {15/09/2006};
```

EXEMPLU 18 Sa se listeze in ordinea editurilor localitatile editurilor ?

```
Select editura,locsediu;  
from edituri;
```

where editura between 'Polirom' and 'All';
order by editura, locsediu;

operatorul LIKE

EXEMPLU 19 Sa se listeze informatiile din tabela Edituri incepand cu prima litera A ?

```
SELECT *;
FROM EDITURI;
WHERE EDITURA LIKE '%A';
```

Operatorul LIKE permite compararea unui atribut cu un literal folosind o masca construita cu ajutorul specificatorilor %

Exemplu 20 Ce autori au litera V ?

```
Select * from titluri_ autori ;
Where autor like '_V%' ;
```

Operatorul IN

FORMATUL GENERAL :

EXPRESIE1 in (EXPRESIE2,EXPRESIE3);

Exemplu 21 Care sunt editurile All si Polirom ?

```
Select *;
From edituri;
Where editura='All' OR editura='Polirom';
Order by editura;
```

2.Theta- si echi-jonctiunea

Forme generala :

```
select *
from r1. inner join r2 on r1.a>=r2.e;
exemplu 22 Sa se listeze pentru fiecare editura :editura,locsediu,titlu,autor
select editura,titlu,autor;
from edituri,titluri;
where edituri.editura=titluri.editura;
```

varianta a-2-a

```
SELECT EDITURA,LOCSEDIU,TITLU,AUTOR;
FROM EDITURI INNER JOIN TITLURI ON;
EDITURI.EDITURA=TITLURI.EDITURA;
```

EXEMPLU 23 Care sunt editurile cu numele Gil din tabela titluri_ autori, titluri ?

```
Select editura,titlu,autor,isbn;
From titluri inner join titluri_ autori on;
Titluri.isbn=titluri_ autori.isbn;
where editura='Gil';
```


3.Sinonime locale si jonctiunea unei tabele cu ea insasi

Exemplu 24 Ce facturi au fost intrate in aceeasi zi cu factura 1000 ?

```
Select fl.nrfact ;
```

```
From inventar i1,inventar i2 ;
```

```
Where i1.nrfact=f1.nrfact and i1.nrfact=1000;
```

4.Functii –agregat :COUNT,SUM,AVG,MIN,MAX

Formatul general al unei fraze SELECT ce contine functii-agregat este :

```
SELECT FUNCTIE-PREDEFINITA1,FUNCTIE-PREDEFINITA2,.....
```

```
FROM LISTA-TABELE;
```

```
WHERE CONDITIE;
```

Functia COUNT

Functia COUNT contorizeaza valorile nenule ale unei coloane sau numarul de linii dintr-un rezultat al unei interogari.

Exemplu 25 Cate edituri are societatea ?

```
Select count(*) as nredituri;
```

```
from edituri;
```

Exemplu 26 Cate linii are produsul cartezian al tabelor edituri si titluri ?

```
SELECT COUNT(*);
```

```
FROM EDITURI,TITLURI;
```

EXEMPLU 27

Pentru cati clienti se cunoaste adresa ?

```
SELEC COUNT(ADRESA) AS NR.CLIENT;
```

```
FROM CLIENTI;
```

EXEMPLU 28 Cate facturi au intrat pe data 10.09.2006 ?

```
Select count(nrfact) as nrfacturi ;
```

```
From inventar;
```

```
Where dataprim={10/09/2006};
```

Functia SUM

EXEMPLU 29 Care este valoarea totala a unei facturi de intrare in biblioteca ?

```
SELECT SUM(NREXEM*PRET) AS VALTOTALA;
```

```
FROM TITLURI;
```

Functia AVG –Calculeaza media aritmetica a unei coloane intr-o tabela prin divizarea sumei valorilor respective

Exemplu 30

Care valoarea medie a cartilor intrate in biblioteca ?

```
SELECT AVG(NREXEM*PRET) AS VAL_MEDIE;
```

```
FROM TITLURI;
```

Functiile MIN si MAX

Exemplu 31 Care este editura cu prima, ultima denumire ?

```
SELECT MIN(EDITURA),MAX(EDITURA);
```

```
FROM EDITURI
```

EXEMPLU 32 Care este cel mai mic respectiv cel mare pret la care a intrat in biblioteca ?

```
Select min(pret),max(pret) ;  
from titluri
```

5 Gruparea tuplurilor GROUP si HAVING

Clauza GROUP BY

FORMA GENERALA ESTE :

```
Select coloana1,.....coloana n
```

```
From tabela
```

```
GROUP BY coloana-de-regrupare;
```

Exemplu 33 Care este valoarea fara TVA a fiecarei factura ?

```
SELECT NRFACT,SUM(NREXEM*PRET) AS VALFARATVA;  
FROM TITLURI;  
GROUP BY nrfact
```

Exemplu 34 Care este valoarea totala a intrarilor de carti pentru fiecare zi ?

```
Select dataprim,sum(nrexem*prêt*(1+proctva)) as valtotala;  
From carti;  
Group by dataprim
```

Exemplu 35 Care este cea mai mare valoare a unei facturi ?

```
SELECT MAX(SUM(NREXEM9PRET)) AS VALMAXTOTALA;  
FROM CARTI;  
GROUP BY NRFACT
```

Clauza HAVING- ESTE where-ul ce opereaza la nivel de grupuri

Forma generala este

```
Select col1,col2,.....coln
```

```
From tabela
```

```
Group by col-de-regrupare
```

```
Having caracteristica-de-grup
```

Exemplu 36 Care sunt zilele in care s-au intocmit cel putin trei facturi ?

```
SELECT DATAPRIM,COUNT(*) AS NR_FACTURI;  
FROM TITLURI;  
GROUP BY dataprim;  
Having count(*)>=3
```

Exemplu 37 Care sunt editurile pentru care intrarile de carti in biblioteca depasesc 10milioane ?

```
Select editura as editua,  
sum(nrexem*pret) as valoare_intrata;  
from titluri t,titluri_auri ta;
```

```
where t.isbn=ta.isbn;
group by editura;
having sum(nrexm*prêt)>10000000
```

5.Prelucrarea valorilor nule

Exemplu 38 Pentru care dintre clienti (citori) nu se cunoaste adresa ?

Solutia cvasigenerala se bazeaza pe utilizarea operatorului IS NULL, care extrage toate valorile NULL pentru un atribut.

```
SELECT *;
FROM CLIENTI;
WHERE adresa IS NULL
```

Valoarea null nu confunda cu valoarea 0, sau cu valoarea=' '

In versiunile vechi era problema introducerii :

```
select * from clienti where adresa="" ;
sau select * from clienti where empty(adresa);
```

Exemplu 39 Sa se creeze tabele sporuri si personal in ORACLE

```
Drop table sporuri;
drop table personal;
```

```
create table personal (
marca integer constraint ok_personal primary key,
nume varchar2(35),
datanast date,
compart varchar2(20),
salariu integer,
marcasef integer constraint fk_personal references personal(marca)
);
```

```
Create table sporuri (an integer,
Luna integer,
Marca integer refrences personal(marca),
sporvechime integer,
altesporuri integer,
primay key(an,luna,marca)
);
```

Exemplu 40 Care sunt persoanele si lunile pentru care nu s-a calculat (nu se cunoaste)sporul pentru conditii periculoase ?

```
SELECT SPORURI.MARCA,nume,compart,an,luna
From personal,asporuri
Where personal.marca=sporuri.marca and altesporuri IS NULL;
```

EXEMPLU 41 Care sunt angajati si lunile in care acestia nu au primit spor pentru conditii periculoase ?

```
SELECT sporuri.marca,nume,compart,an,luna
```

From personal,sporuri
Where personal.marca=sporuri.marca and altesporuri=0
Order by an,luna,nume

Exemplu 42 Sa se afle lista persoanelor angajate care sunt nascuti de 01.decembrie 1990 si care dupa aceasta data ?

Select *
From personal
Where datanast<'01-12-1990'
Si dupa
Select *
From personal
Where datanast>+'01-12-1990'

Exemplu 43 Care totalul sporurilor de vechime) pentru luna decembrie 1989 ?

Select sum(sporurivechime) as total_sporuri
From sporuri
Where an=1989 and luna=12;

In Oracle si VFP exista o functiwe NVL de la Nullvalue)

SELECT sporuri.marca,nume,compartiment,
nvl(sporvechime,0)+nvl(altesporuri) as totalsporuri
from personal,sporuri
where personal.marca=sporuri.marca and an=1989 and luna=12;

6.Jonctiunea externa

Standardul SQL-92 introduce operatorii jonctiunii externe :

- Left outhter join –pentru jonctiune externa la stanga
- Righth outhter join-pt.jonctiune externa la dreapta
- Full outhter join –jonctiune totala (in ambele directii)

Fome generale :

Jonctiune externa la stanga :

Select *
From r1 left outhter join r2 on r1.c=r2.c

Jonctiune externa la dreapta

Select *
From r1 right outhter join r2 on r1.c=r2.c

Jonctiune totala

Select *
From r1 full outhter join r2 on r1.c=r2.

Exemplu 44 Care sunt editurile care nu are nici o editura ?

SELECT *
FROM EDITURA LEFT OUTHTER JOIN TITLURI
ON EDITURI.EDITURA=TITLURI.EDITURA
WHERE TITLURI.EDITURA IS NULL

CAPITOLUL 7. APLICATII INFORMATICE UTILIZAND LIMBAJUL SQL

7.1. Aplicatie informatica pentru activitatea de salarizare

1) Folosindu-se instructiunile SQL, sa se creeze tabelele DatePers, DateSal, Impozitar, Pontaj, SporVechime, Taxe, Deduceri.

CREATE TABLE DatePers

<i>codang</i>	<i>number (5) primary key,</i>
<i>nume</i>	<i>varchar2 (35),</i>
<i>cnp</i>	<i>varchar2 (13),</i>
<i>datan</i>	<i>date,</i>
<i>adresa</i>	<i>varchar2 (30),</i>
<i>localitate</i>	<i>varchar2 (15),</i>
<i>telefon</i>	<i>varchar2 (12)</i>

CREATE TABLE DateSal

<i>codang</i>	<i>number(5) references DatePers (codang),</i>
<i>functia</i>	<i>varchar2 (10),</i>
<i>salbaza</i>	<i>number (15),</i>
<i>persintr</i>	<i>number (2),</i>
<i>vechime</i>	<i>number (3),</i>
	<i>codsef number (5) references DatePers (codang)</i>

);

CREATE TABLE Impozitar

<i>linie</i>	<i>number (5) primary key,</i>
<i>dela</i>	<i>number (15),</i>
<i>panala</i>	<i>number (15),</i>
<i>suma</i>	<i>number (15),</i>
<i>procent</i>	<i>number (3)</i>

CREATE TABLE Pontaj

codang *number (5) references DatePers(codang),*
luna *number (3),*
zilelucr *number(3),*
orezi *number(3),*
zileco *number(3),*
zilecm *number(3),*
orelucrate *number(4),*
 constraint pk primary key(codang,luna)

CREATE TABLESporVechime

nr *number (3) primary key,*
dela *number (3),*
panala *number (3),*
procent *number (3)*

CREATE TABLE Taxe

(
 den *varchar2 (10) primary key,*
 procent *number (2),*
 cotamax *number (15)*

CREATE TABLE Deduced

den *varchar2 (30) primary key,*
cotasuma *number(15),*
cotaproc *number(2),*
cotamax *number (15)*

2) Sa se Tncarce cu date tabelele create.

SQL> DELETE FROM DatePers;
INSERT INTO DatePers VALUES
(100, Ion Ion', '1234567890100', '10-JAN-1970', 'Mangaliei 100',
'Constanta', '0722123456');
INSERT INTO DatePers VALUES

(200, 'Popescu Ion', '1234567890200', '10-FEB-1975', 'Tomis 232',
'Constanta', '0744123456');

INSERT INTO DatePers VALUES

(300, Ionescu Gheorghe', '1234567890300', '10-MAR-1980', 'Ferdinand
48', 'Mangalia', '0788123456');

SQL> DELETE FROM DateSal;

INSERT INTO DateSal VALUES (100, 'Ec', 5000000,1,10, 300); INSERT
INTO DateSal VALUES (200, 'Inginer', 6500000, 2, 5, 300); INSERT
INTO DateSal VALUES (300, 'Director', 15000000, 0,15, null);

SQL> DELETE FROM Impozitar;

INSERT INTO Impozitar VALUES (1, 0, 2100000, 0,18);
INSERT INTO Impozitar VALUES (2, 2100001, 5200000, 378000,23);
INSERT INTO Impozitar VALUES (3, 5200001, 8300000,1091000,28);
INSERT INTO Impozitar VALUES (4, 8300001,11600000,1959000,34);
INSERT INTO Impozitar VALUES (5, 11600001, 9999999999, 3081000,
40);

SQL> DELETE FROM Pontaj;

INSERT INTO Pontaj VALUES (100, 'I', 22, 8, 3, 0,170);
INSERT INTO Pontaj VALUES (200, 'V, 30, 8, 5,10, 200);
INSERT INTO Pontaj VALUES (300, 'V, 22, 8, 0, 0,176);

SQL> DELETE FROM SporVechime;

INSERT INTO SporVechime VALUES (1, 0, 3, 5);
INSERT INTO SporVechime VALUES (2, 4,10,10);
INSERT INTO SporVechime VALUES (3,11, 20,15);
INSERT INTO SporVechime VALUES (4, 21, 40, 20);

SQL> DELETE FROM Taxe;

INSERT INTO Taxe VALUES ('CASS', 6.5, 9999999999999999);
INSERT INTO Taxe VALUES ('CAS', 9.5,15000000); INSERT
INTO Taxe VALUES ('Somaj', 1, 9999999999999999);

SQL> DELETE FROM Deduced;

INSERT INTO Deduced VALUES ('Deducere de baza', 1800000, 0,
1800000);

INSERT INTO Deduced VALUES ('Deducere suplimentara', 0, 0.5, 3600000);
INSERT INTO Deduced VALUES ('Cheltprofesionale', 0,15, 270000);

Interogarea tabelelor bazei de date

1) Sa se afişeze informatiile despre angajatii firmei.

SQL> SELECT * FROM DatePers;

CODANGNUME	CNP	DataN	ADRESA	LOCALITATE	TELEFON
100	Ion Ion	1234567890100	10-JAN-1970	Mangaliei 100	Constanta 0722123456
200	Popesculon	1234567890200	10-FEB-1975	Tomis232	Constanta 0744123456
300	Ionescu Gheorghe	1234567890300	10-MAR-1980	Ferdinand 48	Mangalia 0788123456

2) Sa se selecteze toti angajatii din Constanta.

SQL> SELECT * FROM DatePers

WHERE localitate = 'Constanta ';

CODANGNUME	CNP	DataN	ADRESA	LOCALITATE	TELEFON
100	Ion Ion	1234567890100	10-JAN-1970	Mangaliei 100	Constanta 0722123456
200	Popesculon	1234567890200	10-FEB-1975	Tomis232	Constanta 0744123456

3) Sa se afişeze numele tuturor angajatilor care sunt din localitatile a caror nume Tncepe cu litera M.

SQL> SELECT nume, localitate
FROM DatePers WHERE
localitate LIKE 'M%';

CODANGNUME	CNP	DataN	ADRESA	LOCALITATE	TELEFON
300	Ionescu Gheorghe	1234567890300	10-MAR-1980	Ferdinand 48	Mangalia 0788123456

4) Sa se afişeze codul şi salariile angajatilor care au salariul de baza Tntre 6000000 şi 7000000

SQL> SELECT codang, salbaza FROM DateSal WHERE
salbaza BETWEEN 6000000 AND 7000000;

CODANG	SALBAZA
200	500000

5) Sa se afişeze codul angajatului cu vechime de 10 şi respectiv 15 ani

```
SQL> SELECT codang, vechime
      FROM DateSal WHERE
      vechime IN (10,15);
```

CODANG	VECHIME
100	10
300	15

6) Sa se afişeze impozitarul in formatul in care apare in Monitorul Oficial

```
SQL> SELECT      dela || ' - ' || panala || ' ' || suma || ' + ' ||
                  procent || ' % pentru ceea ce depaseste ' || dela
      FROM Impozitar;
```

DELA '-' PANALA ' ' SUMA ' + ' PROCENT '% PENTRU CEEA CE DEPASESTE'	
0-2100000	0 + 18% pentru ceea ce depaseste 0
2100001 - 5200000	378000 + 23% pentru ceea ce depaseste 2100001
5200001 - 8300000	1091000 + 28% pentru ceea ce depaseste 5200001
8300001 - 11600000	1959000 + 34% pentru ceea ce depaseste 8300001
11600001 - 999999999999	3081000 + 40% pentru ceea ce depaseste 11600001

7) Sa se afişeze, concatenat, codul angajatului şi luna din tabela Pontaj. Pentru sjrul astfel creat sa se afişeze lungimea sa.

```
SQL> SELECT CONCAT(codang, luna), ANGAJAT LUNA
      LENGTH (concat (codang,luna)) LUNGIME SIR
      FROM Pontaj;
```

ANGAJAT LUNA	LUNGIME SIR
1001	4
2001	4
3001	4

8) Sa se afişeze valoarea 41000/32000 rotunjita la 2 şi, respectiv 3 zecimale

```
SQL> SELECT ROUND (41000/32000, 2) 2_ZECIMALE,
      ROUND (41000/32000, 3) 3_ZECIMALE
      FROM DUAL;
```

2_ZECIMALE	3_ZECIMALE
1.28	1.281

9) Sa se afişeze angajatii care au cuvântul "Ion" in nume (nume şi prenume) Tmpreuna cu varsta acestora. Varsta se va afişa in doua moduli: rotunjita in ani şi in ani cu luni.

```
SQL> SELECT nume,
        ROUND ((sysdate-datan)/365, 0)   ANI,
        ROUND ((sysdate-datan)/365,1)   ANI CU_LUNI
FROM DatePers
WHERE nume LIKE '%Ion% ';
```

NUME	ANI	ANI CU LUNI
Ion Ion	34	34.2
Popescu Ion	29	29.1
Ionescu Gheorghe	24	24

10) Sa se afişeze numele angajatilor şi data Tmplinirii limitei de varsta pentru pensionare (62 de ani) precum şi numărul de luni ramase pana la pensionare (62ani*12luni).

```
SQL> SELECT nume,
        ADD MONTHS (datan, 62*12) DATA PENSIONARE
        MONTHS_BETWEEN(ADD MONTHS(datan, 62 *12),sysdate)
        LUNI PENSIONARE FROM DatePers;
```

NUME	DATA PENSIONARE	LUNI PENSIONARE
Ion Ion	10-JAN-32	334.11
Popescu Ion	10-FEB-37	395.11
Ionescu Gheorghe	10-MAR-42	456.11

11) Sa afişeze numele angajatilor şi ultima zi a lunii corespunzatoare datei de naştere a angajatilor din localitatea Mangalia

```
SQL> SELECT nume,
        LAST DA Y (datan) ULTIMA ZI DIN LUNA
FROM DatePers
WHERE localitate= 'Mangalia ';
```

NUME	ULTIMA ZI DIN LUNA
Ionescu Gheorghe	31-MAR-80

12) Sa se afis.eze urmatoarea zi de Sambata (dupa DataCurenta->sysdate)

```
SQL> SELECTNEXJDAY(sysdate,'Saturday') URMATOAREA SAMBATA
FROMDUAL;
```

URMATOAREA SAMBATA 08-

OCT-05

13) Sa se afis.eze numele angajatilor și data nașterii acestora Tntr-un format 'MM/YYYY' (M=Month=Luna, Y=Vear=An)

```
SQL> SELECT nume,
TO_CHAR(datan, MM/YYYY) LUNA_AN
FROM DatePers;
```

NUME	LUNA AN
Ion Ion	01/1970
Popescu Ion	02/1975
Ionescu Gheorghe	03/1980

14) Sa se afis.eze numele sj CNP-ul angajatilor nascuti pe 10 ianuarie 1970

```
SQL> SELECT cnp
FROM DatePers
WHERE datan= TO_DATE ('10 January 1970', 'ddMonth YYYY');
```

NUME	CNP
Ion Ion	1234567890100

15) Sa se afis.eze codul angajatilor, numele și salariul acestora indexat cu 5% pentru economist și 10% pentru director. Se stabilește un JOIN pe tabelele DatePers și DateSal pentru identificarea numelui și, respectiv, codul angatilor al caror salariu va fi indexat. Salariul care nu va fi indexat va fi trecut cu SALBAZA in coloana SALINDEXAT (optiunea DEFAULT din functia DECODE).

```
SQL> SELECT ds.codang, dp.nume,
ds.salbaza SALBAZA,
DECODE (functia, 'Ec', salbazaH.05, 'Director', salbaza*1.1, salbaza)
SAL INDEXAT FROM DateSal ds, DatePers dp WHERE ds.codang =
dp.codang;
```

CODANG	NUME	SAL BAZA	SAL INDEXAT
100	Ion Ion	5000000	5250000
200	Popescul Ion	6500000	6500000
300	Ionescu Gheorghe	15000000	16500000

16) Sa se afis.eze suma salariilor de baza

```
SQL> SELECT 'Suma este' || sum (salbaza) SUMA
      FROM DatePers dp, DateSal ds WHERE
      dp.codang=ds.codang(+);
```

SUMA

Suma este 26500000

17) Sa se afis.eze numele fiecarui angajat și codul șefului direct superior

```
SQL> SELECT name || 'lucreaza pentru' || codsef ANGAJAT SEF
      FROM DatePers dp, DateSal ds WHERE dp. codang=ds.
      codang;
```

ANGAJAT SEF

Ion Ion	lucreaza pentru	300
Popescu Ion	lucreaza pentru	300
Ionescu Gheorghe	lucreaza pentru	

18) Sa se afis.eze salariu de baza mediu, salariu minim și salariu maxim pentru toti salariatii cu codul cuprins Tntre 10 și 1000.

```
SQL> SELECT Avg (salbaza)      MEDIU,
      Min (salbaza)           MINIM,
      Max (salbaza)           MAXIM
      FROM DateSal WHERE codang BETWEEN
      10 AND 1000;
```

MEDIU MINIM MAXIM

7875000 3500000 16500000

19) Sa se afis.eze toti angajatii cu functia de Director, din localitatea Mangalia și cu un salariu mai mare de 14000000.

```
SQL> SELECT nume, functia, salbaza
```

```

FROM DatePers dp, DateSal ds
WHERE
    dp.codang=ds.codang AND
    functia= 'Director' AND dp.
    localitate= 'Mangalia' AND
    salbaza>14000000;

```

NUME	FUNCTIA	SALBAZA
Ionescu Gheorghe	Director	16500000

20) Sa se afişeze toti angajatii din structura ierarhica a societatii. Radacina arborelui este Directorul.

```

SQL> SELECT LPAD (' ',5*(LEVEL-1)) || codang, functia
FROM DateSal ds START WITH functia='Director'
CONNECT BY PRIOR codang=codsef;

```

Rezultatul este:

LPAD(" ",5*(LEVEL-1)) CODANG	FUNCTIA
300	Director
100	Ec
200	Inginer
400	Tehnician

21) Sa se blocheze randurile selectate de o cerere

```

SQL> SELECT * FROM Impozitar
FOR UPDATE

```

Tabela blocata pentru update-area tuplurilor:

LINIE	DELA	PANALA	SUMA	PROCENT
1		0	210000	1
2	2100001	5200000	378000	23
3	5200001	8300000	1091000	28
4	8300001	11600000	1959000	34
5	11600001	9999999999	3081000	40

22) Sa se adauge un nou angajat in tabela DatePers si sa se selecteze angajatul adaugat dupa prima litera din nume și dupa apartenenta sa o localitate.

```
SQL> INSERT INTO DatePers VALUES
      (400, 'Popa Vasile', '1234567890400', '10-APR-1980', 'Zorelelor 12'
      , 'Medgidia', '0721333333 ');
      SELECT "from DatePers
      WHERE nume LIKE 'P%'
      AND localitate IN ('Mangalia', 'Medgidia ');
```

CODANGNUME	CNP	DataN	ADRESA	LOCALITATE	TELEFON
400	Popa Vasile	1234567890400	10-APR-80	Zorelelor12	Medgidia 0721333333

23) Sa se adauge datele salariale pentru angajatul nou introdus. Sa se selecteze codul, numele și datele salariale introduse pentru noul angajat.

```
SQL> INSERT INTO DateSal
      VALUES (400, 'Tehnician',3500000,4,25,200);

      SELECT ds.codang, dp. nume, ds.functia, ds.salbaza, ds.persintr,
      ds.vechime, ds.codsef
      FROM      DatePers dp, DateSal ds
      WHERE     dp.codang=ds.codang
      AND ds.codang=400
      OR dp.nume = '% Vasile';
```

CODANG	NUME	FUNCTIA	SALBAZA	PERSINTR	VECHIME	CODSEF
400	Popa Vasile	Tehnician	3500000	4	25	200

24) Sa se adauge in tabela Pontaj datele pentru noul angajat (cu date introduse de la tastatura).

```
SQL> PROMPT Sa se adauge in Tabela Pontaj datele pentru:
      INSERT INTO Pontaj (codang, luna, zilelucr, orezi, zileco, zilecm,
      orelucrate)
      VALUES (&CodAngajat', '&LunaPontaj', '&ZileLucr', '&OrePeZV,
      '&ZileConOdihna',' &ZileConMed',' &OreLucrEfectiv');
```

```
Sa se adauge ni Tabela Pontaj datele pentru:
Enter value for codangajat: 400
Enter value for lunapontaj: 1
Enter value for zilelucr: 22
Enter value for orepezi: 8
Enter value for zileconodihna: 1
Enter value for zileconmed: 1
Enter value for orelucreefectiv: 8
1 row created.
```

Ulterior de poate adauga la linia de stare (o selectie explicita, prin introducerea codului corespunzator noul angajat inserat in tabela).

```
SQL> SELECT * FROM Pontaj
      WHERE codang=&CodAngajat;
```

Enter value for codangajat: 400

CODANG	LUNA	ZILELUCR	OREZI	ZILECO	ZILECM	ORELUCRATE
400	1	22	8	1	1	8

SAU, o selectie implicita prin specificarea directa a codului angajatului:

```
SQL> SELECT * FROM Pontaj
      WHERE codang= 400;
```

CODANG	LUNA	ZILELUCR	OREZI	ZILECO	ZILECM	ORELUCRATE
400	1	22	8	1	1	8

25) Sa se adauge o noua taxa, in tabela TAXE, utilizand variabile de memorie

```
SQL> ACCEPT den          PROMPT    'Denumire:'
      ACCEPT procent      PROMPT    'Procent:' ACCEPtcotamax
      PROMPT              'Cota maxima:' INSERT INTO Taxe
      VALUES('&den','&procent','&cotamax');
```

Denumire: TAXA NOUA
Procent: 2
Cota maxima: 3

Old 1: INSERT INTO Taxe VALUES ('&den','&procent','&cotamax')
New 1: INSERT INTO Taxe VALUES ('TAXA NOUA','2','3')
1 row created.

Ulterior, dupa rulare, se va putea selecta.

```
SQL> SELECT * FROM TAXE
      WHERE den = '&Denumire ';
```

DEN	PROCENT	COTAMAX
TAXA NOUA	2	3

26) Sa se creeze o noua tabela pentru Datele Personale ale Angajatilor din Constanta (DatePersCta) și sa se adauge ulterior in aceasta tabela datele personale ale angajatilor din Constanta existente in tabela initiala DatePers.

```
SQL> CREATE TABLE DatePersCta
```

```
(
  codang number(5) primary key,
  nume varchar2(35),
  cnp varchar2(13),
  datan date,
  adresa varchar2(30),
  localitate varchar2(15),
  telefon varchar2(10)
```

```
INSERT INTO DatePersCta
SELECT * FROM DatePers
WHERE localitate= 'Constanta ';
```

```
COMMIT; SELECT *
```

```
FROM DatePersCta;
```

CODANG	NUME	CNP	DataN	ADRESA	LOCALITATE	TELEFON
100	Ion Ion	1234567890100	10-JAN-1970	Mangaliei 100	Constanta	0722123456
200	Popesculon	1234567890200	10-FEB-1975	Tomis 232	Constanta	0744123456

27) Sa se majoreze salariul directorului cu 10 procente.

```
SQL> UPDATE DateSal
SET salbaza=salbaza *1.1
WHERE functia= 'Director';
```

Rezultatul se poate vizualiza utilizand variabila "Functia":

```
SQL> SELECT * FROM DateSal
WHERE functia= '&Functia';
```

Enter value for functia: Director

NRCRT	CODANG	FUNCTIA	SALBAZA	PERSINTR	VECHIME	CODSEF
3	300	Director	19965000	0	15	

28) Sa se ştearga toate Inregistrarile din DatePersCta unde numarul de telefon Tncepe cu "0744..."

```
SQL> DELETE FROM DatePersCta
      WHERE telefon LIKE '0744%';

      SELECT * FROM DatePersCta;
```

CODANGNUME	CNP	DataN	ADRESA	LOCALITATE	TELEFON	
100	Ion Ion	1234567890100	10-JAN-1970	Mangaliei 100	Constanta	0722123456

29) Sa se afis.eze numele tabelelor create in schema proprie de obiecte

```
SQL> SELECT tablename from USER TABLES;
```

```
TABLE NAME
-----
DATEPERS
DATEPERSCTA
DATESAL
DEDUCERI
DEPT
EMP
IMPOZITAR
PONTAJ
SALGRADE
TAXE
```

30) Sa se adauge atributul TMP de tip NUMBER in tabela DatePersCta.

```
SQL> ALTER TABLE DatePersCta
      ADD (TMPNUMBER (3));

      DESCRIBE DatePersCta;
```

Name	Null?	lype
CODANG	NOT NULL	NUMBER(5)
NUME		VARCHAR2(35)
CNP		VARCHAR2(13)
DATAN		DATE
ADRESA		VARCHAR2(30)
LOCALITATE		VARCHAR2(15)
TELEFON		VARCHAR2(10)
TMP		NUMBER (3)

31) Sa se modifice atributul TMP la o lungime de 5 pozitii

```
SQL> ALTER TABLE DatePersCta
```

MODIFY (TMP NUMBER (5));

DESCRIBE DatePersCta;

Name	Null?	Type
CODANG	NOT NULL	NUMBER (5)
NUME		VARCHAR2 (35)
CNP		VARCHAR2 (13)
DATAN		DATE
ADRESA		VARCHAR2 (30)
LOCALITATE		VARCHAR2 (15)
TELEFON		VARCHAR2 (10)
TMP		NUMBER (5)

32) Sa se redenumasca tabela DatePersCta in CONST

**SQL> ALTER TABLE DatePersCta
RENAME TO Const;**

33) Sa se ştearga tabela DatePersCta

SQL> DROP TABLE DatePersCta;

34) Sa se adauge la DatePers restrictia de Validare Codang>0.

**SQL> ALTER Table DatePers
ADD (CONSTRAINT check comp CHECK (codang>0));**

35) Sa se creeze tabela virtuala CONSTANTA care va contine date despre angajatii din Constanta

**SQL> CREATE VIEW Constanta AS
SELECT* FROM DatePers
WHERE localitate= 'Constanta';**

View created.

36) Sa se stearga tabela virtuala CONSTANTA

SQL> DROP VIEW Constanta;

View dropped.

ISSN-L 2069-7988

37) Sa se afişeze numaml de Tnregistrari din tabela DatePers

```
SQL> SELECT count (*) NR INREG  
FROM DatePers;
```

NR INREG

38) Sa se vizualizeze restrictiile tabeli DatePers

```
SQL> SELECT  
        CONSTRAINT TYPE,  
        CONSTRAINT NAME,  
        STATUS  
FROM USER CONSTRAINTS WHERE  
TABLE NAME= 'DATEPERS';
```

C CONSTRAINT NAME	STATUS
CCHECK COMP	ENABLED

7.2. Aplicatie informatica pentru activitatea de aprovizionare si desfacere a unei firme

1. Crearea bazei de date.

1) Sa se creeze tabelele clienti, furnizori, produse, tranzactii, documente și proddoc.

CREATE TABLE clienti

```
code      varchar2 (5),
dene      varchar2 (30),
adr       varchar2 (30),
loc       varchar2 (20),
cont      varchar2 (11),
banca     varchar2 (15),
          constraint pkcode primary key (code)
```

CREATE TABLE furnizori

```
(
  codf     varchar2 (5),
  denf     varchar2 (30),
  adr      varchar2 (30),
  loc      varchar2 (20),
  cont     varchar2 (11),
  banca    varchar2 (15),
          constraint pkcodf primary key (codf)
```

CREATE TABLE produse

```
codp      varchar2 (5),
denp      varchar2 (25),
um        varchar2 (5),
pret      number (10),
stoc      number (5),
termen    date,
          constraint pkcodp primary key (codp)
```

7988*CREATE TABLE tranzactii*

```
(
    codt      varchar2 (5),
    dent      varchar2 (1)
        constraint nndent not null
        constraint ckdent check (upper (dent) in ('L', 'R')),
    dataora   date default sysdate,
    codf      varchar2 (5),
    code      varchar2 (5),
        constraint pkcodt primary key (codt),
        constraint fkcodfforeign key (codf) references furnizori (codf),
        constraint fkeode foreign key (code) references clienti (code)
```

CREATE TABLE documente

```
(
    codd      number (5)
        constraint ckcodd check (codd>0),
    dend      varchar2 (4)
        constraint nndend not null
        constraint ckdend check (upper (dend) in
(FACT, A VIZ', 'MR', 'CHIT')),
    data      date default sysdate,
    codt      varchar2 (5),
        constraint pkcodd primary key (codd),
        constraint fkcodt foreign key (codt) references tranzactii (codt)
```

CREATE TABLEproddoc

```
codd      number(5),
codp      varchar2(5),
um        varchar2(5),
cant      number(5),
        constraint pkcoddp primary key (codd,codp)
```

2. Modificarea structurii tabelelor bazei de date

1) Sa se modifice dimensiunea atributului CodP din tabela Produse, la 4 caractere.

7988

SQL> PROMPT Modificati dimensiunea atributului Codp din tabela Produse la 4 caractere

SQL> ALTER TABLE produse MODIFY (codp varchar2 (4));

SQL> DESCRIBE produse;

Name	Null?	Type
CODP	NOT NULL	VARCHAR2 (4)
DENP		VARCHAR2 (40)
UM		VARCHAR2 (5)
PRET		NUMBER (13)
STOC		NUMBER (7)
TERMEN		DATE

2) Adaugati atributul IE (number(2)) tabelii ProdDoc

SQL> PROMPT Adaugati atributul IE (number (2)) tabelii proddoc

SQL> ALTER TABLE proddoc ADD (IE NUMBER (2)); SQL>

DESCRIBE proddoc;

Name	Null?	Type
CODD	NOT NULL	NUMBER (5)
CODP	NOT NULL	VARCHAR2 (5)
UM		VARCHAR2 (5)
CANT		NUMBER (6)
IE		NUMBER (2)

3) Adaugati atributul Valoare, numeric de 20 caractere, la tabela Documente.

SQL> PROMPT Adaugati atributul valoare la tabela documente

SQL> ALTER TABLE documente ADD (valoare number (20));

SQL> DESCRIBE documente;

Name	Null?	Type
CODD	NOT NULL	NUMBER (5)
DEND	NOT NULL	VARCHAR2 (4)
DATA		DATE
CODT		VARCHAR2 (5)
VALOARE		NUMBER (20)

3. Inserare inregistrari in tabele.

SQL> DELETE FROM clienti;

SQL> DELETE FROM furnizori;

7988

```

SQL> DELETE FROM produse;
SQL> DELETE FROM tranzactii;
SQL> DELETE FROM documente;
SQL> DELETE FROM proddoc;

SQL> PROMPT INSERARE IN TABELA CLIENTI;
SQL> INSERT INTO clienti VALUES ('1', 'GOODS ', 'PIPERA
      135', 'BUCURESTI', 'Al 234567890', 'BRD'); SQL> INSERT
      INTO clienti VALUES ('2', 'DepozitPC', 'Stefan eel
      Mare 110', 'Bucuresti', 'Al231231234', 'BCR'); SQL>
      INSERT INTO clienti VALUES ('3', 'Flamingo', 'Mihai
      Eminescu 18', 'Cluj', 'Al231231235', 'BCR'); SQL> INSERT
      INTO clienti VALUES ('4', 'Ultra Pro', 'Mihai Bravu
      11', 'Timisoara', 'Bl 231231234', 'BRD '); SQL> INSERT INTO
      clienti VALUES ('5', 'Flanco', 'Dorobantilor
      130', 'Cluj', 'Cl 231231234', 'BCR');

SQL> PROMPT INSERARE IN TABELA FURNIZORI;
SQL> INSERT INTO furnizori VALUES ('1', 'GOODS', 'PIPERA
      135', 'BUCURESTI', 'Al 2345 67890', 'BRD'); SQL> INSERT
      INTO furnizori VALUES ('2', 'ComputerNT', 'Gral
      Popescu 13', 'Iasi', 'Al 234123412', 'BRD '); SQL> INSERT
      INTO furnizori VALUES ('3', 'Python', 'Charles de
      Gaule 117', 'Cluj', 'Al 234512345', 'BCR'); SQL> INSERT
      INTO furnizori VALUES ('4', 'Blue Ridge', 'Magheru
      307', 'Bucuresti', 'Bl2345 54321', 'BRD'); SQL>
      INSERT INTO furnizori VALUES ('5', 'Deck
      Electronics', 'Lacul Alb 35', 'Iasi', 'Bl234567777', 'BCR');

SQL> PROMPT INSERARE IN TABELA PRODUSE;
SQL> INSERT INTO produse VALUES('PV', 'Monitor
      7inch', 'buc', 3 500000, 1000,
      TO_DATE('01/08/2006', 'DD/MM/YYYY')); SQL>
      INSERT INTO produse VALUES('P2', 'CD-RW ASUS
      24x10x40x', 'buc', 1000000, 500,
      TO_DATE('01/08/2005', 'DD/MM/YYYY'));
SQL> INSERT INTO produse VALUES('P3', 'Tastatura
      qwerty', 'buc ', 300000, 100,
      TO_DATE('01/06/2004', 'DD/MM/YYYY'));

```

7988

SQL> INSERT INTO produse VALUES('P4', 'CPU AMD Athlon
1.4GHz', 'buc', 2700000, 700, TO_DATE('01/12/2004',
'DD/MM/YYYY'));

SQL> INSERT INTO produse VALUES('P5', 'Mouse
A4TECH', 'buc', 100000, 150, TO_DATE('01/06/2004', 'DD/MM/YYYY'));

SQL> PROMPT INSERARE IN TABELA TRANZACTII;

SQL> INSERT INTO tranzactii VALUES
('T1', 'R', TO_DATE('01/08/2003 02:12:39', 'MM/DD/YYYY
HH:MI:SS'), '3', 'V'); SQL> INSERT

INTO tranzactii VALUES
('T2', 'R', TO_DATE('11/10/2003 10:20:09', 'MM/DD/YYYY
HH:MI:SS'), '4', 'V'); SQL> INSERT

INTO tranzactii VALUES
('T3', 'L', TO_DATE('12/10/2003 12:12:30', 'MM/DD/YYYY

SQL> INSERT INTO tranzactii VALUES
('T4', 'L', TO_DATE('02/11/2003 04:55:39', 'MM/DD/YYYY

SQL> PROMPT INSERARE IN TABELA DOCUMENTE;

SQL> INSERT INTO documente (codd,dend,data,codt) VALUES
(10123, 'I'ACT, TO_DATE('01/08/2003', 'MM/DD/YYYY'), 'T1');

SQL> INSERT INTO documente (codd,dend,data,codt) VALUES
(20123, 'MR', TO_DATE('01/08/2003', 'MM/DD/YYYY'), 'T1');

SQL> INSERT INTO documente (codd,dend,data,codt) VALUES
(10124, 'FACT', TO_DATE('11/10/2003', 'MM/DD/YYYY'), 'T2');

SQL> INSERT INTO documente (codd,dend,data,codt) VALUES
(20124, 'MR', TO_DATE('11/10/2003', 'MM/DD/YYYY'), 'T2');

SQL> INSERT INTO documente (codd,dend,data,codt) VALUES
(30122, 'A VIZ', TO_DATE('12/10/2003', 'MM/DD/YYYY'), 'T3');

SQL> INSERT INTO documente (codd,dend,data,codt) VALUES
(10125, 'FACT', TO_DATE('12/10/2003', 'MM/DD/YYYY'), 'T3');

SQL> INSERT INTO documente (codd,dend,data,codt) VALUES
(30123, 'A VIZ', TO_DATE('02/11/2003', 'MM/DD/YYYY'), 'T4');

SQL> INSERT INTO documente (codd,dend,data,codt) VALUES
(10126, 'FACT', TO_DATE('02/11/2003', 'MM/DD/YYYY'), 'T4');

SQL> INSERT INTO documente (codd,dend,data,codt) VALUES
(40123, 'CHIT', TO_DATE('02/11/2003', 'MM/DD/YYYY'), 'T4');

Valorile pentru campul valoare din tabela Documente nu au fost direct introduse in tabela, deoarece acest camp este unul calculat, iar valorile sale se vor introduce printr-o formula.

```
SQL> PROMPT INSERARE IN TABELA PRODDOC; SQL>
INSERT INTO proddoc VALUES (10123, 'T1', 'buc', 500, null); SQL>
INSERT INTO proddoc VALUES (10123, 'P2', 'buc', 500, null); SQL>
INSERT INTO proddoc VALUES (20123, 'PV', 'buc', 500, null); SQL>
INSERT INTO proddoc VALUES (20123, 'P2', 'buc', 500, null); SQL>
INSERT INTO proddoc VALUES (10124, 'P3', 'buc', 100, null); SQL>
INSERT INTO proddoc VALUES (10124, 'P4', 'buc', 500, null); SQL>
INSERT INTO proddoc VALUES (10124, 'P5', 'buc', 100, null); SQL>
INSERT INTO proddoc VALUES (20124, 'P3', 'buc', 100, null); SQL>
INSERT INTO proddoc VALUES (20124, 'P4', 'buc', 450, null); SQL>
INSERT INTO proddoc VALUES (20124, 'P5', 'buc', 100, null); SQL>
INSERT INTO proddoc VALUES (30122, 'PV', 'buc', 100, null); SQL>
INSERT INTO proddoc VALUES (30122, 'P2', 'buc', 200, null); SQL>
INSERT INTO proddoc VALUES (10125, 'PV', 'buc', 100, null); SQL>
INSERT INTO proddoc VALUES (10125, 'P2', 'buc', 200, null); SQL>
INSERT INTO proddoc VALUES (30123, 'PV', 'buc', 300, null); SQL>
INSERT INTO proddoc VALUES (30123, 'P4', 'buc', 500, null); SQL>
INSERT INTO proddoc VALUES (10126, 'P1', 'buc', 300, null); SQL>
INSERT INTO proddoc VALUES (10126, 'P4', 'buc', 500, null);
```

4. Definirea generatorului de numere de secventa:

1) Sa se creeze o secventa SECV care Tncepe cu valoarea 10127 și se termina cu valoarea 10130 și pasul 1. Acesta secventa secv se va folosi ulterior pentru generarea automata de numere unice pentru campul codd din tabela Documente. Se vor genera succesiv, crescator, numerele cuprinse Tntre 10127 și 10130.

```
SQL>CREATE SEQUENCE secv //nume secventa
      INCREMENT BY 1      //pasul de incremental
      START WITH 10127    //valoarea depornire a secventei
      MAXVALUE 10130      //valoarea maxima a secventei
      NOCACHE NOCYCLE;    //secventa finita
```

7988

2) Sa se adauge o noua valoare pentru atributul cheii primare codd din tabela Documente folosindu-se succesiunea generata de secventa SECV anterior creata.

```
SQL> INSERT INTO documente VALUES (secv.nextval, 'FACT', sysdate-
2, 'T5', null); SQL> SELECT
"from documente;
```

CODD	DEND	DATA	CODT	VALOARE
10123	FACT	08-JAN-05	T1	
20123	NIR	08-JAN-05	T1	
10124	FACT	10-NOV-05	T2	
20124	NIR	10-NOV-05	T2	
30122	AVIZ	10-DEC-05	T3	
10125	FACT	10-DEC-05	T3	
30123	AVIZ	11-FEB-05	T4	
10126	FACT	11-FEB-05	T4	
40123	CHIT	11-FEB-05	T4	
10127	FACT	26-FEB-06	T5	

La executie se observa adaugarea tuplului 10127-FACT-26FEB04-T5, cheia primara astfel defnita, pentru campul codd, fiind prima valoare a secventei SECV. La fiecare apelare a cuplului INSERT-SELECT secventa SECV anterior creata va incrementa automat cheia primara Codd din tabela Documente.

3) Sa se adauge Tnregistrările corespunzatoare pentru o receptia a 100 de bucati din produsul P3 și alte 200 de bucati din produsul P4 de la furnizorul 4, știindu-se ca factura a fost emisa de furnizor cu 2 zile Tnainte de receptia produselor.

```
SQL> INSERT INTO tranzactii VALUES
('T5','R', sysdate, '4','1'); SQL>
INSERT INTO documente VALUES
(secv.nextval, 'FACT', sysdate-2, 'T5',0);
SQL> INSERT INTO documente VALUES
(20125, 'NLR', sysdate, 'T5', 0); SQL>
INSERT INTO proddoc VALUES
(secv.currval, 'P3', 'buc',100,0); *
SQL> INSERT INTO proddoc VALUES
(secv.currval, 'P4', 'buc',200,0); *
SQL> INSERT INTO proddoc VALUES (20125,'P3','buc',100,1);
SQL> INSERT INTO proddoc VALUES (20125, 'P4', 'buc', 200,1);
```

Pentru a se putea defini cerința ca factura să fie emisă cu două zile înainte de recepția produselor, s-a optat pentru varianta sysdate-2 (data curentă-două zile). Întrucât recepția produselor intră în gestiune se face în ziua curentă de lucru. Cele două tupluri sunt cele care definesc aprovizionarea produselor P3 și P4, având drept valori, pentru unul din cele două atribute ale cheii primare, codd - numărul de secvență curent (securrval) definit anterior și preluat de la generatorul securrval (din înregistrarea: securrval - FACT- sysdate-2, T5, 0)

Adaugările la stoc ale celor două produse se vor regăsi în tabela Proddoc.

înainte de inserare:

*SQL> select * from documente;*

CODD	DEND	DATA	CODT
20123	NIR	08-JAN-05	T1
10124	FACT	10-NOV-05	T2
20124	NIR	10-NOV-05	T2
30122	AVIZ	10-DEC-05	T3
10125	FACT	10-DEC-05	T3
30123	AVIZ	11-FEB-05	T4
10126	FACT	11-FEB-05	T4
40123	CHIT	11-FEB-05	T4
10123	FACT	08-JAN-05	T1

Dupa inserar

*SQL > select * from documente;*

CODD	DEND	DATA	CODT	VAL
20123	NIR	08-JAN-05	T1	
10124	FACT	10-NOV-05	T2	
20124	NIR	10-NOV-05	T2	
30122	AVIZ	10-DEC-05	T3	
10125	FACT	10-DEC-05	T3	
30123	AVIZ	11-FEB-05	T4	
10126	FACT	11-FEB-05	T4	
40123	CHIT	11-FEB-05	T4	
10123	FACT	08-JAN-05	T1	
10127	FACT	27-FEB-06	T5	0
20125	NIR	29-FEB-06	T5	0

Campurile adăugate în cele două tabele și având valoarea cheii primare generată ca fiind 10127 (primul număr din secvența SECV) sunt cele corespunzătoare instrucțiunilor SECV.NEXTVAL și SECV.CURRVAL, care au generat, respectiv, preluat valorile pentru cheia primară.

7988

4) Sa se afiseze ultimul numar utilizat din secventa SECV:

```
SQL> SELECT secv.CURRVAL
      FROM DUAL;
```

CURRVAL

10127

5) Sa se modifice pasul secventei SECV de la 1 la 10000

```
SQL> ALTER SEQUENCE secv
      INCREMENT BY 10000;
```

Sequence altered.

6) Sa se șterga secventa SECV .

```
SQL> DROP SEQUENCE secv;
```

Sequence dropped.

5. Actualizari la nivelul aplicatiei:

1) Sa se insereze in atributul IE din tabela Proddoc, valorile: "1", pentru NIR (I) ; „-1”, pentru AVIZE (E); "0", pentru celelalte documente.

```
SQL> UPDATE proddoc SET IE = -1
      WHERE SUBSTR (TO_CHAR (codd), 1,1) = '3 ';
SQL> UPDATE proddoc SET IE = 1
      WHERE SUBSTR (TO_CHAR (codd), 1,1) = '2 ';
SQL> UPDATE proddoc SET IE = 0
      WHERE SUBSTR (TO_CHAR (codd), 1,1) NOT IN ('2 ', '3 ');
SQL> SELECT * FROM proddoc;
```

CODD	CODP	UM	CANT	IE
10123	P2	buc	500	0
20123	PI	buc	500	1
10123	PI	buc	500	0
20123	P2	buc	500	1
30123	PI	buc	300	-
30123	P4	buc	500	-
10126	PI	buc	300	0
10126	P4	buc	500	0
10127	P3	buc	100	0
10127	P4	buc	200	0
20125	P3	buc	100	1
20125	P4	buc	200	1

7988

2) Sa se calculeze și sa se afișeze valoarea totala pentru fiecare document, din tabela Documente.

```
SQL> UPDA TE documente D SET
      valoare =
      (SELECT SUM (cant*pret) valoare
      FROM proddoc PD, produse P
      WHERE Pcodp=PD.codp AND D.codd=PD.codd
      GROUP BY D.codd);
SQL> SELECT codd, valoare
      FROM documente
      WHERE valoare IS NOT NULL;
```

CODD	VALOARE
20123	2.250E+09
10124	1.390E+09
20124	1.255E+09
30122	550000000
10125	550000000
30123	2.400E+09
10126	2.400E+09
10127	570000000
20125	570000000
10123	2.250E+09

3) Sa se diminueze stocul aferent produsului P5 cu 50 de bucati.

```
SQL> UPDATE produse
      SET stoc= stoc - 50
      WHERE codp='P5'; SQL> SELECT
      codp, denp, stoc from produse;
```

CODP	DENP	STOC
P5	Mouse A4TECH	150

6. Functiile pentru șiruri de caractere:

1) Sa se selecteze numele și localitea unde Tși au sediul clientii, folosind formatul de afișare cu prima litera majuscula. SQL> SELECT

```
INITCAP (DENC) LITERA MARE NUME,
INITCAP(LOC)
```

FROM clienti;

LITERA MARE NUME INITCAP (LOC)

Intercon	Bucuresti
Depozit De Calculatoare	Bucuresti
Flaming	Cluj
Ultra	Timisoara
Flanco	Cluj

2) Sa se concateneze s.irurile corespunzatoare atributelor „Adresa” și „Localitate” din tabela furnizori, pentru furnizorul "Blue Ridge" .

*SQL> SELECT denf, CONCAT (adr, loc) "AdesadinLocalitatea"
FROM Furnizori WHERE denf = 'Blue Ridge ';*

DENF Adresa _ din _ Localitatea

Blue Ridge	Magheru 307	Bucuresti
------------	-------------	-----------

3) Sa se selecteze toti furnizorii, aducand coddf, denf și loc la lungimea de 20 de caractere fiecare, utilizand LPAD și RPAD.

*SQL> SELECT LPAD (coddf 20, ' * '),
LPAD (denf, 20), LPAD (loc, 20, '-')
FROM furnizori;*

LPAD(CODF,20,'*')	LPAD(DENF,20)	LPAD(LOC,20,'-')
1 *****	INTERCONN	----- Bucuresti
2 *****	Computer Network	-----Iasi
3 *****	Python Blue Ridge	-----Cluj
4 *****	Deck Electronics	-----Bucuresti
*****		-----Iasi

*SQL> SELECT RPAD (coddf, 20, ' * '),
RPAD (denf, 20),
RPAD (loc, 20, '-')
FROM furnizori ;*

RPAD(CODF,20,'*')	RPAD(DENF,20)	RPAD(LOC,20,'-')
1 *****	INTERCONN	BUCURESTI—
2 *****	Computer Network	Iasi-----
3 *****	Python	Cluj-----
4 *****	Blue Ridge	Bucuresti-----
5 *****	Deck Electronics	Iasi-----

7988

4) Sa se afişeze furnizorii din alte localitati decatBucures.ti.

```
SQL> SELECT codf, denf, loc FROMfurnizori
      WHERE UPPER (loc) <> 'BUCURESTF';
```

CODF	DENF	LOC
2	Computer Network	Iasi
3	Python	Cluj
5	Deck Electronics	Iasi

5) Sa se afişeze clientii a caror denumire Tncepe cu litera "F"

```
SQL> SELECT code, dene FROM clienti
      WHERE SUBSTR (denc,l,l)= 'F';
```

CODC	DENC
3	Flamingo
5	Flanco

9. Functiile de data

1) Sa se afişeze denumirea furnizorilor cu care nu s-au mai Tncheiat tranzactii in ultimele 6 luni.

```
SQL> SELECT codf, denf FROMfurnizori
      WHERE codf NOT IN
      (
        SELECT codf FROM tranzactii
        WHERE MONTHS_BETWEEN (sysdate,dataora)<=6
```

CODF	DENF
2	Computer Network
3	Python
5	Deck Electronics

2) Sa se afişeze perioada (lunile) de garantie ramase pana la expirarea produselor (inventariate in tabela Produse) cu enumerarea doar a celor care mai au ca valabilitate minimum 3 luni.

```
SQL> SELECT codp, denp,
```

*MONTHS_BETWEEN (termen, sysdate) LUNI GARANTIE
FROM produse
where MONTHS_BETWEEN (termen, sysdate) >3;*

CODP	DENP	LUNI GARANTIE
PI	Monitor 17inch	29.0727
P2	CD-RW ASUS 24x10x40x	17.0727
P3	Tastatura qwerty	3.0727001
P4	CPU AMD AtMon 1.4GHz	9.0727001
P5	Mouse A4TECH	3.0727001

3) Sa se selecteze produsul cu termenul de garantie eel mai Tndepartat (August 2007) și sa se evidentieze lunile de garantie ramase de la data curenta la termen.

*SQL> SELECT codp, denp,
MONTHSBETWEEN ('01-Aug-06', sysdate)
L UNI_MAXIME_ GARANTIE
FROM produse
WHERE termen='01-Aug-07';*

CODP	DENP	LUNI MAXIME GARANTIE
PI	Monitor 17 inch	29.072489

4) Sa se afis.eze, codul, denumirea, termenul de garantie, precum și data decalata cu trei luni fata de termenul de garantie și data anetrioara cu trei luni termenului de garantie. Se vor evidentia produsele ale caror termene de valabilitate nu au expirat.

*SQL> SELECT codp, denp, termen,
ADD MONTHS (termen, 3) PESTE TREI L, ADD
MONTHS (termen, -3) CUJTREI L IN URMA
FROM produse WHERE termen>sysdate;*

CODP	DENP	TERMEN	PESTE TREI L	CU TREI L IN URMA
PI	Monitor 17inch	01-AUG-07	01-NOV-07	01-MAY-07
P2	CD-RW AS	01-AUG-06	01-NOV-06	01-MAY-06
P3	Tastatura	01- JUN-05	01- SEP- 05	01-MAR-05
P4	CPU AMD 1.4GHz	01- DEC-05	01-MAR-06	01-SEP- 05
P5	Mouse A4TECH	01- JUN-05	01- SEP- 05	01-MAR-05

7988

5) Sa se afişeze data urmatoarei zile a saptamanii (*char*) dupa o data declarata.

```
SQL> SELECT NEXT DAY('01-MAR-05', 1)
      FROM dual;
```

NEXT DAY 06-

MAR-05

```
SQL> SELECT NEXT DAY ('01-MAR-05', 2)
      FROM dual;
```

NEXT DAY 07-

MAR-05

5) Sa se afişeze ultima zi a lunii (*char*) dupa o data declarata.

```
SQL> SELECT LAST DAY ('01-jun-05')
      FROM dual;
```

LAST DAY 30-

JUN-05

```
SQL> SELECT codp, denp, termen,
      LAST DAY (termen) ULTIMA ZI LUNA
      FROM produse;
```

CODP	DENP	TERMEN	ULTIMA ZI LUNA
P1	Monitor 17inch	01-AUG-07	31- AUG-07
P2	CD-RW ASUS 24x10x40x	01-AUG-06	31 -AUG-06
P3	Tastatura qwerty	01 -JUN-05	30 - JUN-05
P4	CPU AMD AtMon 1.4GHz	01 -DEC-05	31 - DEC-05
P5	Mouse A4TECH	01 -JUN-05	30 -JUN-05.

Funcția *ROUND* poate fi aplicată pe date calendaristice. *Round (dataJ)intoarce datal* cu timpul setat la 12:00AM (noaptea). Aceasta este folosită atunci când se compară date care au timpuri diferite.

ROUND (datal, 'MONTH') Intoarce:

- prima zi a lunii continuând *datal*, dacă *datal* este în prima parte a lunii,
- prima zi a urmatoarei luni, dacă *datal* este în a doua jumătate a lunii

- *ROUND(data I, 'YEAR')* Tntoarce:
- prima zi a anului continand *datal*, daca *datal* este in prima jumatate a anului,
- prima zi a urmatorului an, daca *datal* este in a doua jumatate a lunii

De exemplu:

6) Sa se folosesca functia *ROUND* pentru a returna prima zi a lunii sau anului sau prima zi a urmatoarei luni sau an, in functie de data declarata.

```
SQL> SELECT SYSDATE,
        ROUND (SYSDATE, 'MONTH') LUNA ROTUNJITA,
        ROUND (SYSDATE, 'YEAR') ANUL ROTUNJIT
        FROM DUAL;
```

SYSDATE	LUNA ROTUNJITA	ANUL ROTUNJIT
02-SEP-05	01-SEP-05	01-JAN-06

7) Analog, sa se identifice rezultatele Tntoarse de functia *LASTDAY* pentru valorile atributului *TERMEN* din tabela *Produse*:

```
SQL> SELECT codp, denp, termen,
        LAST DAY(termen) ULTIMA ZI LUNA
        FROM produse;
```

CODP	DENP	TERMEN	ULTIMA ZI LUNA
P1	Monitor 17inch	01-AUG-07	31-AUG-07
P2	CD-RW ASUS 24x10x40x	01-AUG-06	31-AUG-06
P3	Tastatura qwerty	01-JUN-05	30-JUN-05
P4	CPU AMD Athlon 1.4GHz	01-DEC-05	31-DEC-05
P5	Mouse A4TECH	01-JUN-05	30-JUN-05

8) Functia *TRUNC(datal, 'char')* gases.te prima zi a lunii care e continuta in *datal*, daca *char* = *'MONTH'* sau gases.te prima zi a anului care contine *datal* daca *char*= *'YEAR'*. Sa se utilizeze facilitatile acestei functii.

```
SQL> SELECT SYSDATE DATA CURENTA,
        TRUNC (SYSDATE, 'MONTH') PRIMA ZI LUNA,
        TRUNC (SYSDATE, 'YEAR') PRIMA ZI AN FROM
        SYSDUAL;
```

DATA CURENTA PRIMA ZI LUNA PRIMA ZI AN

02-OCT-05

01-OCT-05

01-JAN-05

8. Functii matematice:

1) Sa se afişeze lungimea atributului Denumire client din tabela Clienti

```
SQL> SELECT dene,
          LENGTH (dene) LUNGIME NUME
        FROM clienti;
```

DENC	LUNGIME NUME
INTERCONN	9
Depozitul de calculatoare	25
Flamingo	8
Ultra Pro	9
Flanco	6

2) Sa se afişeze comisionul corespunzator vanzarii fiecarui produs, in mii lei

```
SQL> ACCEPT      comision PROMPT 'Introduced comision: ';
SQL> SELECT      denp,pret,
          & comision COMISION (%) pret*&comision/1000
          VALOARE COMISION FROM produse;
```

DENP	PRET	COMISION (%)	VALOARE COMISION
Monitor 17inch	3500000	10	35000
CD-RW ASUS 24x10x40x	1000000	10	10000
Tastatura qwerty	300000	10	3000
CPU AMD Athlon 1.4GHz	2700000	10	27000
Mouse A4TECH	100000	10	1000

3) Sa se calculeze şi afişeze stocul initial pentru fiecare produs in parte.

```
SQL> SELECT      Pcodp,
          stoc STOCINITIAL,
          SUM (stoc+IE*cant) STOC CURENT
        FROM      produse P, proddoc PD
```

WHERE P.codp = PD.codp
GROUPBY P.codp, stoc;

CODP	STOC INITIAL	STOCCURRENT
------	--------------	-------------

P1	1000	6100
P2	500	2300
P3	100	600
P4	700	4350
P5	100	300

4) Sa se afis.eze denumirea, pretul și stocul actual al produselor, sub forma: PRODUSUL «nume» ARE PRETUL UNITAR: «pret» LEI. STOCUL ACTUAL ESTE: «stoc» «um»

```
SQL> SELECT 'PRODUSUL ' || LOWER(denp) ||
        'AREPRETUL UNITAR: ' || pret || LEI.
        STOCUL ACTUAL ESTE: ' || stoc || 'DE' || um
        FROM produse;
```

PRODUSUL Monitor 17inch ARE PRETUL UNITAR: 3500000 LEI. STOCUL ACTUAL ESTE: 1000 DE buc
 PRODUSUL Cd-rw asus 24x10x40x ARE PRETUL UNITAR: 1000000 LEI. STOCUL ACTUAL ESTE: 500 DE buc
 PRODUSUL Tastatura qwerty ARE PRETUL UNITAR: 300000 LEI. STOCUL ACTUAL ESTE: 100 DE buc
 PRODUSUL CPU amd athlon 1.4ghz ARE PRETUL UNITAR: 2700000 LEI. STOCUL ACTUAL ESTE: 700 DE buc
 PRODUSUL Mouse a4tech ARE PRETUL UNITAR: 100000 LEI. STOCUL ACTUAL ESTE: 100 DE buc

5) Sa se afis.eze codul produsului și pretul marit cu 1.1 pentru Monitoare și cu 1.2 pentru Mouse.

```
SQL> SELECT codp,
        pret PRET INITIAL,
        DECODE (denp, 'monitor 17inch', pret*1.1,
                'mouse A4TECH', pret*1.2, pret) PRET MARIT
        FROM produse;
```

CODP	PRET INITIAL	PRET MARIT
P1	3500000	3850000
P2	1000000	1000000
P3	300000	300000
P4	2700000	2700000
P5	100000	120000

6) Sa se afieze Cantitatea Medie cumparata din fiecare produs și sa se ordoneze tuplurile dupa Cantitate.

7988

```
SQL> SELECT P.codp, AVG (cant) CANT ME DIE
      FROM produse P, proddoc PR WHERE
      P.codp= PR.codp AND IE =1 GROUP BY
      P.codp ORDER BY A VG (cant);
```

COD	CANT MEDIE
P3	100
P5	100
P4	325
P1	500
P2	500

Ca algoritm de analiza al functiei DECODE se poate observa ca, pentru coloana DENP (primul argument) are loc cautarea valorilor "monitor 17 inch" și "mouse A4 Tech", iar in cazul in care acestea sunt regasite pe coloana denumirilor, preturile lor sunt actualizate cu 1.1 și, respectiv, 1.2.

Pentru restul produselor care nu fac obiectul cautarii, se trece implicit, ultimul argument, in cazul de fata coloana PRET, sau se poate trece o expresie 'PretNemodificat'

Fiind vorba de cumparare, implicit se ia in calcul ca document de intrare NIR-ul (pentru aprovizionare), acest lucru necesitand o conditie suplimentara IE=1 (alaturi de cea care identifică din tabela Produse doar acele produse care au facut obiectul tranzactiei și au la baza un document justificativ).

7) Sa se afișeze doar acele produse care au cantitatea minima vanduta mai mare decat cantitatea minima a produsului P3. SQL>

```
SELECT codp,
      MIN(cant) CANT MINIMA
      FROM proddoc WHERE IE= -1
      GROUP BY codp HAVING MIN
      (cant) >
      (SELECT MIN (cant)
       FROM proddoc
       WHERE codp='P3');
```

CODP	CANT MINIMA
P2	200
P4	500

Fiind vorba de vanzare se pornește de la ideea ca documentul justificativ aferent iesirii din gestiune este avizul, ca atare, se va trece conditia $IE=-1$. Totodata, in aceasta situatie este vorba de o clauza select imbricata pentru a permite selectia doar a celor produse care respecta o conditie fata de produsul P3. Ca și in cazul anterior nu se va trece in clauza select atributul *cant* dupa pentru care se calculeaza functiile și se face gruparea.

8) Sa se afiseze cantitatea medie doar pentru produsele care apar mai mult de doua ori in tabelul a Proddoc.

```
SQL> SELECT codp,
      AVG (cant) CANT MEDIE
      FROM proddoc
      GROUP BY codp
      HAVING COUNT (*) > 2;
```

CODP CANT MEDIE

P1	300
P2	350
P3	100
P4	391.66667

9) Sa se afiseze doar acele produse pentru care cantitatea este mai mare sau egala cu 200.

```
SQL> SELECT codp, MAX (cant) CANT MAXIMA
      FROM proddoc HAVING MAX (cant) >= 200
      GROUP BY codp;
```

CODP CANT MAXIMA

P1	500
P2	500
P4	500

10) Sa se afiseze doar acele produse pentru care cantitatea medie este mai mare sau egala cu 200.

```
SQL> SELECT codp, AVG (cant) MEDIE
      FROM proddoc
```

*GROUP BY codp
HA VING A VG (cant) > 200;*

CODP	MEDIE
P1	300
P2	350
P4	391.66667

11) Sa se afis.eze cantitatea medie pe tip de produs, pentru toate codurile de produs mai putin P1.

*SQL> SELECT codp, A VG (cant) MEDIE CANT
FROM proddoc WHERE codp != TV
GROUP BY codp;*

CODP	MEDIE CANT
P2	350
P3	100
P4	391.66667
P5	100

12) Sa se calculeze cantitatea medie pentru fiecare produs distinct, din tabel a Proddoc.

*SQL> SELECT codp,
AVG (cant) MEDIE
FROM proddoc
GROUP BY codp;*

CODP	MEDIE
P1	300
P2	350
P3	100
P4	391.66667
P5	100

13) Determinati pretul mediu pentru fiecare produs in afara de produsul 'Monitor 17inch' din tabela Produse.

*SQL> SELECT codp,
AVG (pret) PRET MEDIU
FROM produse
WHERE denp!= 'Monitor 17inch'*

2069-7988

GROUP BY codp;

CODP	PRET MEDIU
P2	1000000
P3	300000
P4	2700000
P5	100000

14) Afişati pretul minim pe produs.

```
SQL> SELECT denp,
        MIN (pret) PRET MINIM
        FROM produse GROUP BY
        denp;
```

DENP	PRET MINIM
CD-RW ASUS 24x10x40x	1000000
CPU AMD Athlon 1.4GHz	2700000
Monitor 17inch	3500000
Mouse A4TECH	100000
Tastatura qwerty	300000

15) Sa se afişeze toate produsele cu diferente cantitative in documente.

```
SQL> SELECT a.codp
        FROM(
                SELECT p.codp, SUM (cant) cant
                FROM proddoc p,documente d
                WHERE p.codd=d.codd
                AND dend='FACT'
                GROUP BY p.codp
        )a,
        (SELECT p.codp, SUM(cant) cant
        FROM proddoc p,documente d
        WHERE p.codd=d.codd
        AND dend='FACT'
        GROUP BY p.codp
        )b WHERE
        a.codp=b.codp
        AND a.cant-b.cant <> 0;
```

CODP P4

Se identifica cu documentele FACTURA care se regasesc atat in nomenclatorul de documente (tabela Documente) cat și in nomenclatorul de documente "tranzactionate" (participante la tranzactiile de produse, din tabela Proddoc). Apoi se identifica cu restul de documente (in afara de FACTURA) aflate atat in nomenclator, cat și in tranzactii. in final se tree conditiile de identificare a produselor tranzactionate și se stabilesc diferentele cantitative.

16) Sa se afișeze denumirea, pretul și valoarea totala a vanzarilor pentru fiecare produs, tinand cont de comisionul de 5%.

```
SQL> SELECT denp, pret,
      SUM(pret*cant*1.05) TOTAL VANZARI
      FROM produse, proddoc
      WHERE produse. codp=proddoc.codp
      AND IE= -1
      GROUP BY denp,pret;
```

DENP	PRET	TOTAL VANZARI
CD-RW ASUS 24x10x40x	1000000	210000000
CPU AMD Athlon 1.4GHz	2700000	1.418E+09
Monitor 17inch	3500000	1.470E+09

S-au identificat doar produsele pentru care IE=-1, respectiv au ieșit din gestiune (au fost vandute) fiind Tnsotite de documentul AVIZ (de expeditie).

17) Sa se afișeze valoarea maxima, valoarea medie, valoarea minima și valoarea totala pentru livrarile (IE= -1) de produse efectuate.

```
SQL> SELECT MAX (1.05*cant*pret) VZ MAX,
      AVG (1.05*cant*pret) VZ MED,
      MIN(1.05*cant*pret) VZ MIN,
      SUM(1.05*cant*pret) VZ TOTAL FROM
      produse, proddoc WHERE produse.
      codp=proddoc. codp
      AND IE= -1
      GROUP B Y produse. codp;
```

7988

VZ MAX	VZ MED	VZ MIN	VZ TOTAL
1.103E+09	735000000	367500000	1.470E+09
210000000	210000000	210000000	210000000
1.418E+09	1.418E+09	1.418E+09	1.418E+09

18) Sa se calculeze și afișeze profiturile rezultate din vanzari (IE= -1) cu comision de 5%

```
SQL> SELECT p.codp,
      pretH.95      PROFIT
      FROM produse p, proddoc pd
      WHERE p.codp=pd.codp AND
      IE= -1;
```

CODP	PROFIT
PI	3325000
P2	950000
PI	3325000
P4	2565000

19) Sa se afișeze tranzactiile cu valoare mai mica decat cea mai mare valoare a unei tranzactii cu furnizorul 4

```
SQL> SELECT codt, valoare
      FROM documente
      WHERE valoare < ANY
```

```
      SELECT valoare
      FROM documente d, tranzactii t
      WHERE d.codt=t.codt
      AND codf='4'
```

CODT	VALOARE
------	---------

T2	1.255E+09
T3	550000000
T3	550000000
T5	570000000
T5	570000000

20) Afișati produsele care au cantitatea mai mare decat cea mai mica cantitate a produsului "P4" ($\min(cant)P4=200$).

7988

```

SQL  SELECT codp, cant
      FROM proddoc
      WHERE
          Codp!= 'P4' AND  cant > SOME
              (SELECT DISTINCT cant
               FROM proddoc
               WHERE codp='P4')

      ORDER BY cant DESC;

```

CODP	CANT
------	------

P2	500
PI	500
PI	500
P2	500
PI	300
PI	300

Cea mai mica cantitate a produsului 'P4' este de 200 bucati, astfel ca, cererea principala intoarce toate produsele, cu exceptia lui 'P4' (specificata explicit) care sunt intr-o cantitate mai mare decat minimul cantitatii produsului 'P4' specificat.

Astfel, conditia '> ANY' inseamna "mai mare ca minim" iar '=ANY' este echivalent cu operatorul IN.

Cand se foloseste SOME/ANY, DISTINCT este frecvent utilizat pentru a impiedica sa se selecteze liniile de mai multe ori.

21) Sa se afiseze produsele care au cantitatea mai mare sau egala cu cea mai mare cantitate a produsului "P4" ($\max(cant)_{P4}=5200$), inclusiv produsul 'P4'.

```

SQL> SELECT codp, cant
      FROM proddoc WHERE
          cant >= SOME
              (select MAX (cant)
               FROM proddoc
               WHERE codp='P4')

      ORDER BY cant DESC;

```

CODP	CANT
------	------

P2	500
PI	500
PI	500
P2	500
P4	500

22) Sa se afis.eze, pentru fiecare document in parte, ce procent reprezinta produsele din totalul de produse de pe document.

```
SQL> SELECT a.codd, a.codp, a.PROC/b.TOTAL*100 PROCENT
FROM
(SELECT codd, codp, cant PROC
FROM proddoc GROUP BY codd, codp,cant) a,
(SELECT codd, SUM (cant) TOTAL
FROM proddoc GROUP BY codd) b WHERE a.
codd=b.codd;
```

CODD	CODP	PROCEN
10123	PI	50
10123	P2	50
10124	P3	14.285714
10124	P4	71.428571
10124	P5	14.285714
10125	PI	33.333333
10125	P2	66.666667
10126	PI	37.5
10126	P4	62.5
10127	P3	33.333333
10127	P4	66.666667
20123	PI	50
20123	P2	50
20124	P3	15.384615
20124	P4	69.230769
20124	P5	15.384615
20125	P3	33.333333
20125	P4	66.666667
30122	PI	33.333333
30122	P2	66.666667
30123	PI	37.5
30123	P4	62.5

23) Sa se afișeze documentele avand valorile totale cuprinse Tntre 1.500.000.000 si 6.500.000.000 sau cele ca sunt NIR-uri si Facturi.

```
SQL> SELECT *from documente
WHERE valoare BETWEEN 1500000000 AND 6500000000 OR
(dend='NIR'AND dend='FACT') ORDER BY data ASC;
```

2069-7988

CODD	DEND	DATA	CODT	VALOARE
20123	NIR	08-JAN-03	T1	2.250E+09
10123	FACT	08-JAN-03	T1	2.250E+09
30123	AVIZ	11-FEB-03	T4	2.400E+09
10126	FACT	11-FEB-03	T4	2.400E+09

24) Sa se afişeze perioada de timp, in saptamani ramase pana la expirarea fiecarui produs. Saptamanile (cu perioadele interimare rezultate) se vor rotunji (prin functiile ROUNDSau TRUNC) la valorile Tntregi.

```
SQL> SELECT termen,
        ROUND ((termen-sysdate)/7) SAPT GARANTIE
        FROM produse;
```

TERMEN	SAPT GARANTIE
01-AUG-06	126
01-AUG-05	74
01-JUN-04	13
01-DEC-04	39
01-JUN-04	13

25) Sa se afişeze denumirea şi valoarea documentelor Tmpreuna cu data incheierii lor, doar pentru tranzactiile Tncheiate in luna februarie 2005.

```
SQL> SELECT dend, valoare, data DATA INCHEIERII
        FROM documente WHERE TOJCHAR (data,
        'MM/YT) = '02/05';
```

DEND	VALOARE	DATA INCHEIERII
FACT	570000000	27-FEB-05
NIR	570000000	29-FEB-05

26) Sa se creeze un index nou pe atributul denumire produs (Denp) din tabela Produse.

```
SQL> CREATE INDEX prod idx ON
        produse (denp);
```

Index created.

7988

27) Sa se afişeze indecsji creati pentru tabela Produse şi daca asigura unicitatea.

```
SQL> SELECT
      IC.indexname, IC.columnname,
      IC.column_position COLPOZ,
      IX.uniqueness
      FROM userindexes IX, userindcolumns IC
      WHERE IC.index_name=IX.indexname
      AND IC.table_name= 'PRODUCE ';
```

No rows selected.

28) Sa se ştearga indexul creat anterior.

```
SQL> DROP INDEX prod idx;
```

Index dropped.

29) Sa se afişeze restrictiile definite pentru tabela Tranzactii.

```
SQL> SELECT CONSTRAINT TYPE      TIP RESTR,
      CONSTRAINT NAME          NUME RESTR,
      STATUS                   STARE A RESTR
      FROM USER CONSTRAINTS WHERE
      TABLE NAME= 'TRANZACTII';
```

TIP RESTR	NUME RESTR	STAREA RES
C	NN DENT	ENABLED
C	CK DENT	ENABLED
P	PK CODT	ENABLED
R	FK CODF	ENABLED
R	FK CODC	ENABLED

30) Sa se afişeze numele tabelelor create in schema proprie de obiecte

```
SQL> SELECT tablename FROM USER TABLES;
```

TABLE NAME

BONUS
CLIENTI
DEPT
DOCUMENTE
EMP
FURNIZORI
PRODDOC
PRODUCE

7988

SALGRADE
TRANZACTII 10
rows selected.

31) Sa se afişeze tipurile de obiecte create in schema proprie de obiecte

```
SQL> SELECT DISTINCT OBJECT TYPE
      FROM USER OBJECTS;
```

OBJECT TYPE

INDEX
SEQUENCE
TABLE

32) Sa se redenumiasca tabela Clienti in tabela "ClientiRedenumiti".

```
SQL> ALTER TABLE clienti RENAME TO clientiredenumiti;
```

Table altered.

```
SQL> SELECT * FROM ClientiRedenumiti;
```

CODC	DENC	ADR BANCA	LOC	CONT	
1	CONN	PIPERA135	BUCURESTI	A1234567890	BRD
5	Flanx	Dorobantilor 130	Cluj	C1231231234	BCR

33) Sa se ştearga tabela ClientiRedenumiti şi sa se elibereze spatiul ocupat de aceasta.

```
SQL> TRUNCATE TABLE clientiredenumiti;
```

34) Sa se creeze un sinonim public pentru tabela Produse din schema de obiecte Student.

```
SQL> CREA TE PUBLIC SYNONYM prod FOR studentproduse;
```

35) Sa se creeze utilizatorul AGENT001 cu parola Agent.

```
SQL> CREATE USER AGENT001
      IDENTIFIED BY agent;
```

36) Sa se creeze o serie de drepturi la nivel de sistem pentru utilizatorul AGENT001.

```
SQL> GRANT CREATE TABLE,
      CREA TE SEQUENCE,
```

*CREATE VIEW
TO AGENT001;*

37) Sa se modifice parola utilizatorului AGENT001 cu "noua_parola"

*SQL> ALTER USER AGENT001
IDENTIFIED BY noua_parola;*

38) Sa se creeze rolul AgVanz cu drepturile RESOURCE si CONNECT la nivel de sistem.

*SQL> CREATE ROLE agvanz;
SQL> SET ROLE AgvVanz;*

SQL> GRANT RESOURCE, CONNECT TO AgVanz;

39) Sa se atașeze rolul AgVanz utilizatorului AGENT001.

SQL> GRANT AgVanz TO AGENT001;

40) Sa se anuleze drepturile primite de utilizatorul AGENT001 pe tabela Documente.

SQL> REVOKE ALL ON documente FROM AGENT001;

41) Sa se creeze tabela partitionata Vanzari (codt, data, suma) cu partitii pentru vanzarile din ultimele 3 luni.

*SQL> CREATE TABLE
vanzari (codt varchar2 (5), data date, suma number (11))
STORAGE (INITIAL 100K NEXT 50K) LOGGING
PARTITION BY RANGE (data)
(PARTITION LUNA03 VALUES LESS THAN (4)
TABLESPACE TO,
PARTITION LUNA02 VALUES LESS THAN (3)
TABLESPACE T1,
PARTITION LUNA01 VALUES LESS THAN (2)
TABLESPACE T2);*

42) Sa se adauge noi tupluri din tabela Tranzactii in partitia LUNA02 din tabela Vanzari.

7988

```
SQL> INSERT INTO vanzari
PARTITION (LUNA02)
SELECT T.codt,
TOJCHAR (dataora, 'MM-DD-YYYY%' valoare FROM
tranzactii T, documente D WHERE Tcodt=D.codt
AND MONTHS_BETWEEN (data, sysdate)=2;
```

43) Sa se creeze un raport care sa afişeze informatiile despre tranzactiile Tcheiate in ultimul an, documentele şi produsele aferente şi un total general.

```
SQL> SETPAGESIZE 200
SQL> SET LINESIZE100
SQL> SET FEEDBACK OFF
SQL> SET ECHO OFF SQL>
SET VERIFY OFF
SQL> COLUMN CODT FORMAT a5 HEADING 'Nr' SQL> COL
UMN DENT FORMA T al HEADING 'Tip' SQL>
COLUMNDATAORA FORMATa10HEADING 'Data' SQL> COL
UMN DEND FORMA T a4 HEADING 'Doc' SQL> COL UMN
Codd FORMA T 99999 HEADING 'Nr Doc' SQL>
COLUMNCODFFORMATA5HEADING 'Fz' SQL> COL UMN
CODC FORMA T a5 HEADING 'CV SQL> COL UMN VALOARE
FORMA T 999999999999
HEADING 'Valoare Tranzactie' SQL> COL UMN CODP
FORMA T a5 HEADING 'Produs'
COL UMN CANT FORMA T 99999 HEADING 'Cantitate'
SQL> SELECT T.codt, dent, dataora, dend,
D.codd, codf, code, valoare, codp, cant
FROM tranzactii T, documente D, proddoc P
WHERE Tcodt=Dcodt
AND Dcodd=P.codd
ORDER BY T.codt, Dcodd, codp
```

N	T	Data	Doc	Nr Doc	Fz	Cl	Valoare	Produs	Cantitat
T1	R	08-JAN-04	FACT	10123	3	1	2250000000	P1	500
T1	R	08-JAN-04	FACT	10123	3	1	2250000000	P2	500
T1	R	08-JAN-04	NIR	20123	3	1	2250000000	P1	500
T1	R	08-JAN-04	NIR	20123	3	1	2250000000	P2	500
T	R	10-NOV-04	FACT	10124	4	1	1390000000	P3	100
T	R	10-NOV-04	FACT	10124	4	1	1390000000	P4	500
T	R	10-NOV-04	FACT	10124	4	1	1390000000	P5	100

CAPITOLUL 8

Sisteme de gestiune a bazelor de date distribuite (SGBDD)

8.1.Caracterizare generala

Definiție

Un sistem de gestiune a bazelor de date distribuite (SGBDD) este o colecție de programe complexe și procese peste o rețea de echipamente, în care fiecare nod are o autonomie locală (propriul ceas și memorie internă), iar nodurile, în ansamblul lor, sunt transparente pentru utilizator în ideea realizării obiectivului urmărit de sistemul distribuit, care cooperează în rezolvarea anumitor probleme.

SGBDD permite accesarea simultană și modificarea datelor de pe mai multe calculatoare diferite, folosind rețeaua de calculatoare.

În esență un SGBDD este un sistem în cadrul căruia mai multe baze de date locale sunt legate printr-o rețea de comunicație, astfel încât, datele de pe orice calculator pot fi accesate de orice utilizator din rețea.

Rol –Bazele de date, care alcătuiesc colecția, numită *bază de date distribuită* se găsesc în nodurile rețelei de calculatoare, fiecare bază de date este administrată și întreținută separat, de propriul său SGBD, ca și cum nu ar fi legată în rețea.

Rolul SGBDD pentru dezvoltarea aplicațiilor. Cîteva aspecte privind SGBDD.

- multe companii își desfășoară activitatea prin sedii, filiale, distribuite geografic în mai multe zone dintr-o țară sau din mai multe țări.
- fiecare sediu își are propria organizare și activitate care se desfășoară local.
- la o anumită perioadă, sediile trebuie să comunice fie între ele, fie cu sediul central pentru schimb de informații.
- rezolvarea aplicațiilor pentru companiile care au o astfel de organizare se folosește bazele de date distribuite.
- bazele de date locale (noduri) are un mare grad de independență care asigură un nivel de protecție asupra avariilor ce pot apare la calculatoarele din rețea.
- administrarea locală se realizează mai ușor, deci se păstrează controlul și responsabilitățile administrative.
- limitarea numărului de tranzacții distribuite de pe un nod sau stabilirea de blocare în cazul accesului concurrent.

Componente

SGBDD are o serie de componente software, anume:

1. componentele de comunicație;
2. SGBD-urile locale;
3. SGBD-ul distribuite.

SGBD –urile locale sunt cele care descriu și manipulează datele din bazele de date, care există pe stațiile de lucru din nodurile rețelei de calculatoare.

Ele pot fi de tipuri diferite sau de același tip (de exemplu: Oracle ...)

SGBD distribuit (SGBDD), este un sistem software complex care asigură gestionarea bazei de date distribuită în mai multe noduri ale rețelei de calculatoare.

El realizează accesarea datelor în urma mai multor cereri de regăsire.

- creează și ține la zi un dicționar de date global, care conține informații despre BDD.

- informațiile pot fi consultate de orice utilizator și care se referă la structura, distribuirea (localizarea), accesibilitatea și modul de utilizare a datelor din BDD.

8.2 Obiective

1. asigurarea unei redundante minime și controlate a datelor.

Distribuirea în rețea poate genera o creștere a redundanței, în sensul memorării unei copii a unei baze de date sau a unei părți din ea în două sau mai multe noduri (replicarea segmentarea datelor).

2. asigurarea unor facilități de utilizare.

Intr-o bază de date distribuția (BDD), sistemul de gestiune a bazelor de date distribuite asigură transparența localizării informațiilor pe calculatoarele din rețea. Acest lucru în principu utilizatorul nu știe și nu trebuie să știe, pe ce noduri se găsesc datele de care are nevoie.

3. asigurarea securității datelor.

Intr-o rețea de calculatoare, problema securității datelor are aspecte suplimentare datorită distribuirii datelor și existenței unui număr mare de utilizatori care pot accesa datele.

Software-ul de rețea poate asigura un nivel de securitate, sistemul de operare pe un alt nivel, iar SGBD-ul local un alt nivel, după care se adaugă un nivel de securitate global (la nivelul bazei de date distribuite) asigurat de SGBDD.

- autorizarea și controlul accesului la date distribuite prin parole
- folosirea viziunilor permite definirea unor partiții logice ale BD

4. asigurarea coerenței și integrității datelor.

SGBD-urile locale asigură acest obiectiv la nivelul fiecărui nod.

La nivelul întregii baze de date distribuite trebuie să asigure respectarea unor restricții de integritate la operațiile de actualizare.

În caz de incident se păstrează și apoi se reface (salvare/restaurare) modificările care au apărut după producerea incidentului.

5. asigurarea partajabilității datelor.

În situația în care mai mulți utilizatori folosesc simultan baza de date distribuită, apare o mare importanță pentru SGBDD, localizarea datelor.

Fluxul activităților este descris în continuare.

Un utilizator lansează o cerere de regăsire de la o stație locală (nod în rețea).

Cererea de regăsire este preluată de SGBDD care, cu ajutorul dicționarului de date, localizează nodul unde sunt stocate datele necesare. Sunt trei situații posibile:

- cererea poate fi satisfăcută în întregime de SGBD-ul local de unde ea a fost lansată (cerere locală);
- cererea poate fi satisfăcută în întregime de un SGBD local de la o altă stație decât cea de unde ea a fost lansată;
- Cererea este transferată de SGBDD nodului respectiv pentru prelucrare (cerere la distanță);
- cererea poate fi satisfăcută numai preluând date de pe mai multe stații

6. asigurarea administrării și controlului datelor.

SGBDD asigură o viziune de ansamblu, asupra întregii baze de date distribuite.

Pentru acest lucru el are o serie de componente care-l ajută să supervizeze și să controleze baza de date și informații despre modul de utilizare a datelor distribuite.

Dacă SGBD-urile sunt eterogene, atunci sarcina SGBDD este mai ușoară, în caz contrar este mai complexă.

Regulile lui Date

7988

Un SGBDD pentru a fi un sistem de gestiune a bazelor de date distribuit ar trebuie să respecte cele 12 reguli intocmite C.J.Date.

Aceste reguli sintetizează principalele motive pentru care este necesară distribuirea datelor pe mai multe calculatoare într-o rețea.

În cele ce urmează prezentăm cele 12 reguli ale lui Date :

R1: *Autonomia locala* presupune ca fiecare nod pe care se gasesc date va avea controlul complet asupra acestora și, va fi independent de celelalte noduri;

R2. *Nu exista server central* de care să depinda intregul sistem de baze de date distribuite (BDD) ;

R3. *Activitatea dintr-o baza de date distribuita* este continua, fără intreruperi pentru întrețineri sau alte operații;

R4. *Transparența localizării și independența* de localizare presupune ca nici un utilizator sau program nu știe unde sunt amplasate datele de care are nevoie;

R5. *Independența fragmentării* presupune ca SGBDD va reconstitui automat o colecție de date care a fost fragmentată;

R6 *Independența replicării* presupune ca operația de duplicare a datelor este o funcție automată a SGBDD.

Utilizatorii și programele nu trebuie să cunoască faptul că datele au fost replicate și nici că se lucrează cu o anumită copie;

R7. *Interogările distribuite* sunt prelucrate printr-un optimizator al SGBDD pentru a obține rezultate cât mai bune;

R8. *Tranzacțiile distribuite*, ca sarcină a SGBDD, presupun actualizări ale unei baze de date aflate pe mai multe noduri dintr-o rețea;

R9. *Independența față de hardware* presupune faptul că nodurile pe care se gasesc datele pot fi calculatoare de diferite tipuri și puteri eterogene;

R10. *Independența față de software* presupune, că nu trebuie să aibă importanță sistemele de operare care există pe noduri ;

R11. *Independența de rețea* presupune faptul că diferitele protocoale utilizate în rețea nu trebuie să afecteze funcționarea bazei de date distribuite (BDD);

R12. *Independența față de SGBD* presupune, că la nivelul de nod local pot rula diferite SGBD-uri.

8.3 Tipuri de baze de date distribuite

Bazele de date distribuite (BDD) sunt rezultatul aplicării prelucrării distribuite, evoluțiile în sistemele de prelucrare a datelor, sistemele în timp real, disponibilitățile mini, micro, au constituit apariția sistemelor de prelucrare distributivă.

Definiție

O baza de date distribuita este o colecție de date integrate din punct de vedere logic, dar fizic distribuite pe stațiile unei rețele de calculatoare.

Fiecare stație are o autonomie de prelucrare care îi permite să realizeze aplicații locale, iar pe de altă parte să participe la executia aplicațiilor globale care necesită accesarea datelor din mai multe stații.

Din punct de vedere logic există o singură bază de date cu care utilizatorul interacționează la fel ca și în cazul bazelor de date centralizate, iar din punct de vedere fizic are loc o partiționare a bazei de date pe stațiile rețelei de calculatoare.

Avantajele specifice BDD sunt :

- Posibilitatea extinderii bazei de date prin adaugarea de noi structuri fără a fi afectate aplicațiile existente și cu impact minim asupra structurii predefinite ;
- Creșterea numărului de aplicații realizate local ;
- Creșterea gradului de paralelism în executarea aplicațiilor ;
- Creșterea siguranței sistemului (caderea unei stații nu afectează întregul sistem) ;
- Disponibilitatea permanentă a datelor prin existența copiilor pe alte stații (replicarea datelor)

Clasificarea bazelor de date distribuite

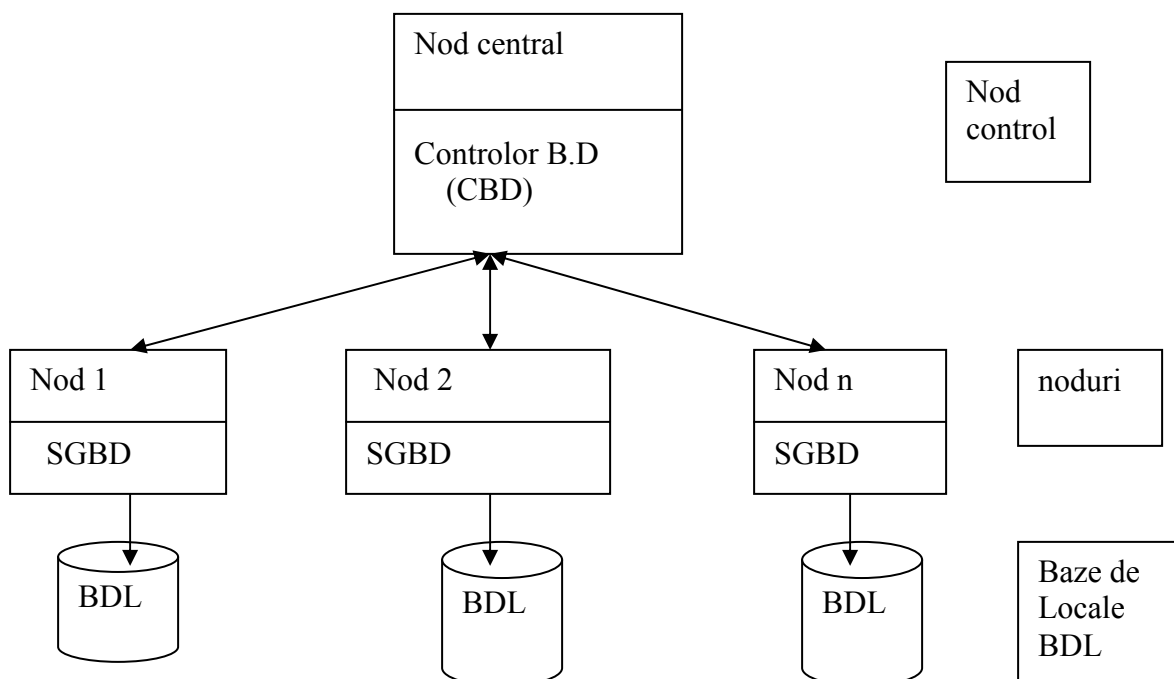
Există trei tipuri de baze de date distribuite (BDD).

1. Baze de date distribuite totale (BDDT), când toate datele se află în nodurile rețelei, existând și situația când nodul central care are rolul de a controla funcționarea bazei, nu conține date

Baza de date este formată din suma bazelor de date locale (BDL), gestionate de un controler (CBD)

Accesul stațiilor legate la un nod, la datele din baza de date locală (BDL), se face prin intermediul procesorului local, iar la datele aflate la distanță, prin controlerul bazei de date (CBD).

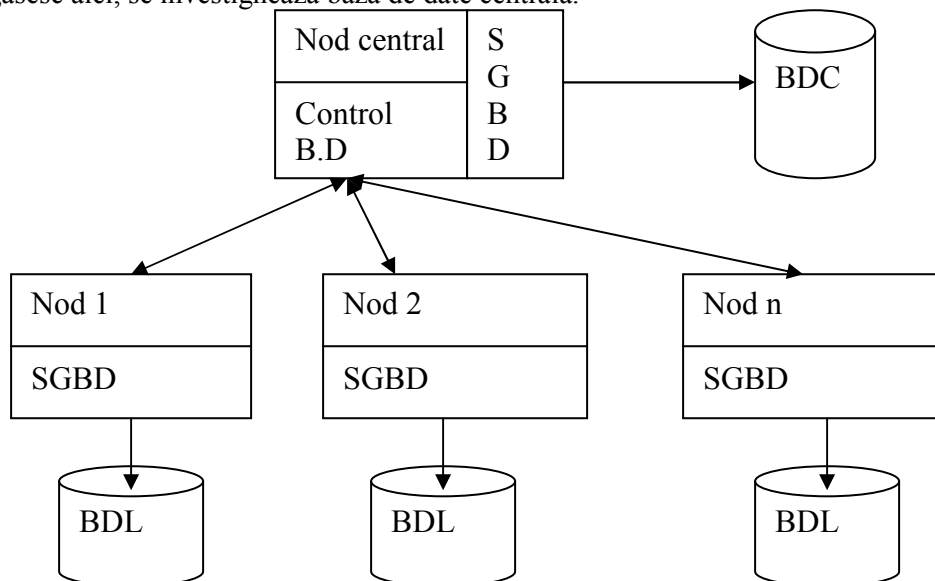
Figura baza de date totala distribuita



2. Baza de date distribuita central (BDDC) care conține toate datele din sistem și un numar de baze de date locale compuse din datele locale.

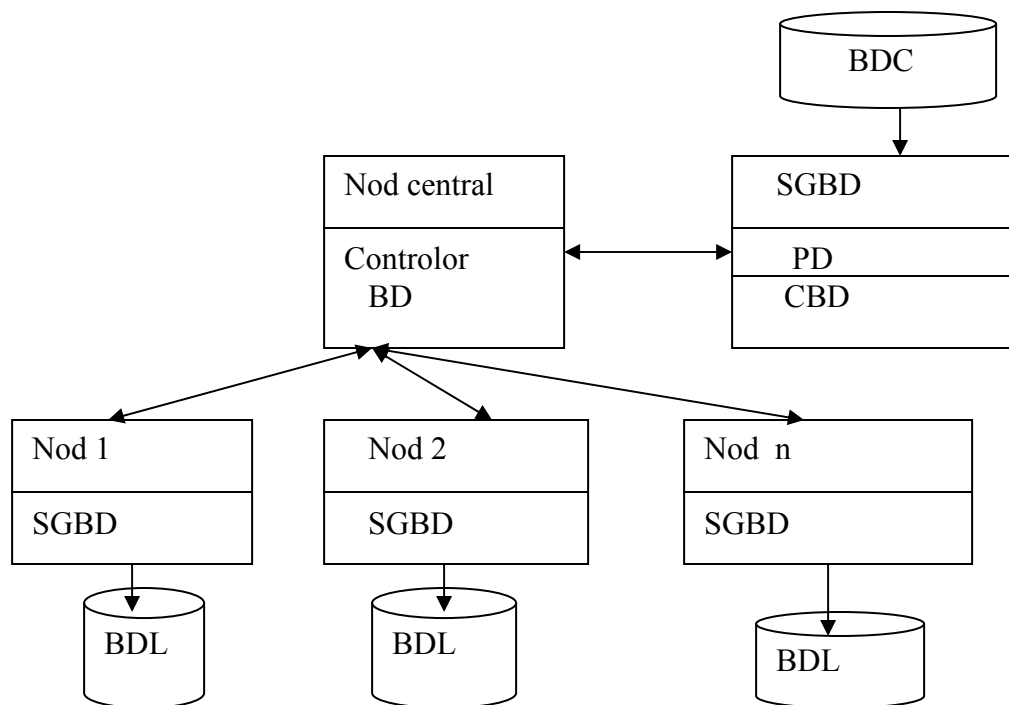
În acest caz baza de date este unica exista fizic în nodul central.

La accesarea datelor se caută în baza de date locală (BDL) și în cazul când nu se găsesc aici, se investighează baza de date centrală.



3. Baza de date paralel distribuita (BDPD), se asemană cu bazele de date central distribuite, dar accesul la date nu mai este gestionat direct de procesorul central și prin intermediul unui procesor specializat (dedicat).

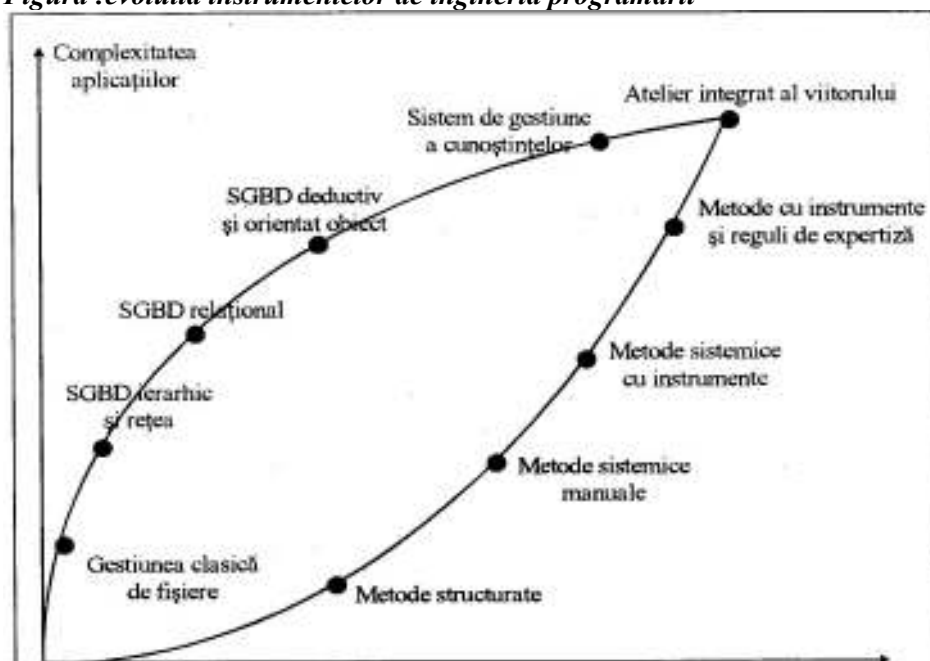
Accesul la un nod oarecare se poate face prin procesorul dedicat controlului bazei de date centrale.



Pentru alegerea unui tip de baza de date distribuita trebuie avuta in vedere urmatoarele aspecte :

- volumul informațiilor de stocat ;
- frecvența accesărilor și actualizărilor ;
- raportul dintre utilizarea globală și cea locală a datelor;
- distribuirea optimă a bazelor de date în rețea;
- alocarea datelor;

Figura :evolutia instrumentelor de ingineria programarii



7988

Pentru a se elimina varietatea de produse software care se folosesc intr-o rețea și care concură la realizarea și utilizarea unei baze de date distribuite, s-au conceput o serie de produse :**middleware** »

Ele sunt interfețe care pot fi utilizate de toate programele de aplicații pentru a accesa datele distribuite.

Exemplu, este produsul « SQLMiddleware, care localizeaza datele, converteste cererile de regasire, le transmite în noduri și întoarce rezultatul utilizatorului., el permite acces la datele din noduri gestionate de DB2, Oracle.

8.4 Arhitectura client/server

Tehnologia client/server, ca practică în rețele de calculatoare, este strâns legată de tehnologia bazelor de date distribuite(BDD).

*1.Caracterizare generala***Definitie**

Arhitectura client/server este un ansamblu de patru componente principale :

- un server, un client și o rețea care conecteaza calculatorul client la cel server pentru a colabora la indeplinirea sarcinilor
- delimitarea neta dintre serviciile de prezentare și cele de manipulare a informațiilor ;
- flexibilitate, punerea in funcțiune a unui mecanism de asigurare a securității și integrității pentru datele rezidente pe servere
- arhitectura deschisa, în sensul unei multitudine de platforme (mainframe, mini, micro) și de produse (aplicatii-program).

Scopul arhitecturii client/server se interfereaza cu cel al bazelor de date distribuite, păstrându-se însă suficiente aspecte specifice pentru fiecare.

- dezvoltarea de aplicatii care necesita date situate pe calculatoare deferite, in diferite puncte geografice.

Aceste date pot fi in formate compatibile sau aceleasi dar si in formate incompatibile.

Exemplu: dezvoltarea aplicatiilor in diferite puncte ale unei tari.

- dezvoltarea unor aplicatii interactive, adaptate cerintelor utilizatorilor.

Acestia vor utiliza aplicatiile accesand datele de pe mainframe-uri la fel de usor ca datele de pe statiile de lucru

- cantitatea de date stocata,prelucrata și regasită este foarte mare,de mare complexitate

In concluzie, scopul arhitecturii client/server este de-a permite dezvoltarea aplicatiilor complexe, de la calculatoare diferite situate la distanta.

De exemplu: Aplicatii client/server: visualfoxpro 9.0 /Oracle 9i2 ;

Java jakarta etc....

Tehnologia client/server oferă urmatoarele aspecte :

- Conectarea diferitelor tipuri de calculatoare (micro/mainframe) ;
- Colaborarea diferitelor categorii de utilizatori ;
- Tratarea unitara a datelor ;
- Asigurarea protectiei și securității datelor distribuite in rețea ;
- Utilizarea mainframe-urilor prin programme la fel de prietenoase ca cele de pe micro ;
- Mainframe-ul devine server

Activitatea client/server

In colaborarea dintre client si server ,în rețea exista trei situații :*client pasiv,server pasiv si client/server*

1. *client pasiv* este un terminal cu o putere de calcul limitata conectat la un server

2. *server pasiv* este un calculator mai puternic dintr-o retea locala (LAN)

Într-o retea locala aplicatiile se executa pe calculatoarele client, iar serverul este sollicitat doar pentru anumite operatii

În functie de aceste opratii,serverul poate fi :

- de fisiere, atunci cand pe discul său sunt stocate fişierele clienţilor
- de tipărire

Principalele arhitecturi ale aplicaţiilor in care sunt implicate bazele de date.

Una dintre cele mai importante proprietati ale bazelor de date tine de caracterul public, de accesibilitatea lor.

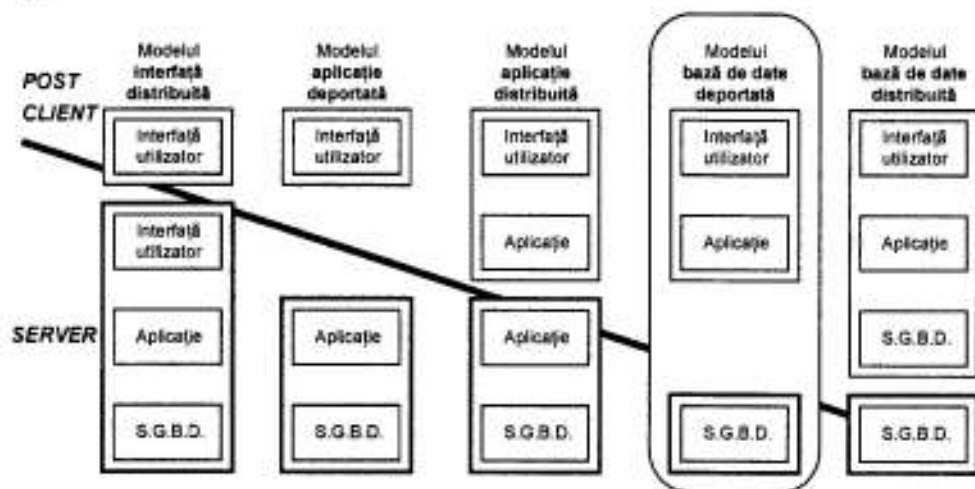
Orice sistem client/server este alcatuit din trei componente :

- Interfaţa cu utilizatorul (sistem de operare/mediu grafic)
- Aplicaţia(prelucrarile)
- Sistemul de gestiune a bazelor de date (SGBD).

In practica exista mai multe modalitatii de repartizare a funcţiilor între client şi server.

Figura *cinci moduri de repartizare a funcţiilor între client şi server*.

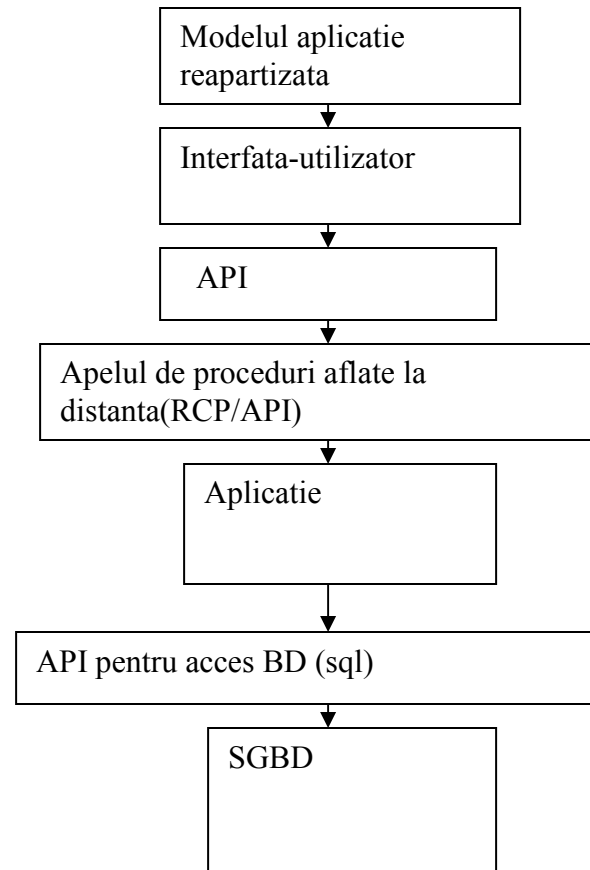
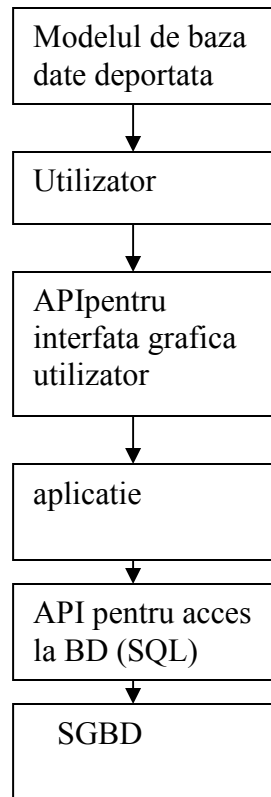
- Modelul interfaţa distribuită –este impartit între platformele client si server, iar aplicatia SGBD-ul, ambele, rezidente pe server
- Modelul aplicatie deportata-este plasat pe platforma client, iar aplicatia SGBD sunt situate pe server
- Modelul aplicatie distribuita-presupune localizarea interfetei pe calculatoarele client, a SGBD-ului pe server
- Modelul de date deportata
- Modelul baza de date distribuita



Cinci moduri de repartizare a funcţiilor între client şi server (sursa: Gartner Group)

Rolul middleware-ului in sistemele client-server

Dialogul propriu-zis dintre client şi server cade sub incidenţa unei componente, construit pe tipologia c/s:**middleware-ul**.



În noile condiții tehnologice, sistemele client/server înglobează atât aplicațiile ce au la baza clasică arhitectura bazată pe interfață grafică utilizator (GUI), cât și aplicațiile web-centrice.

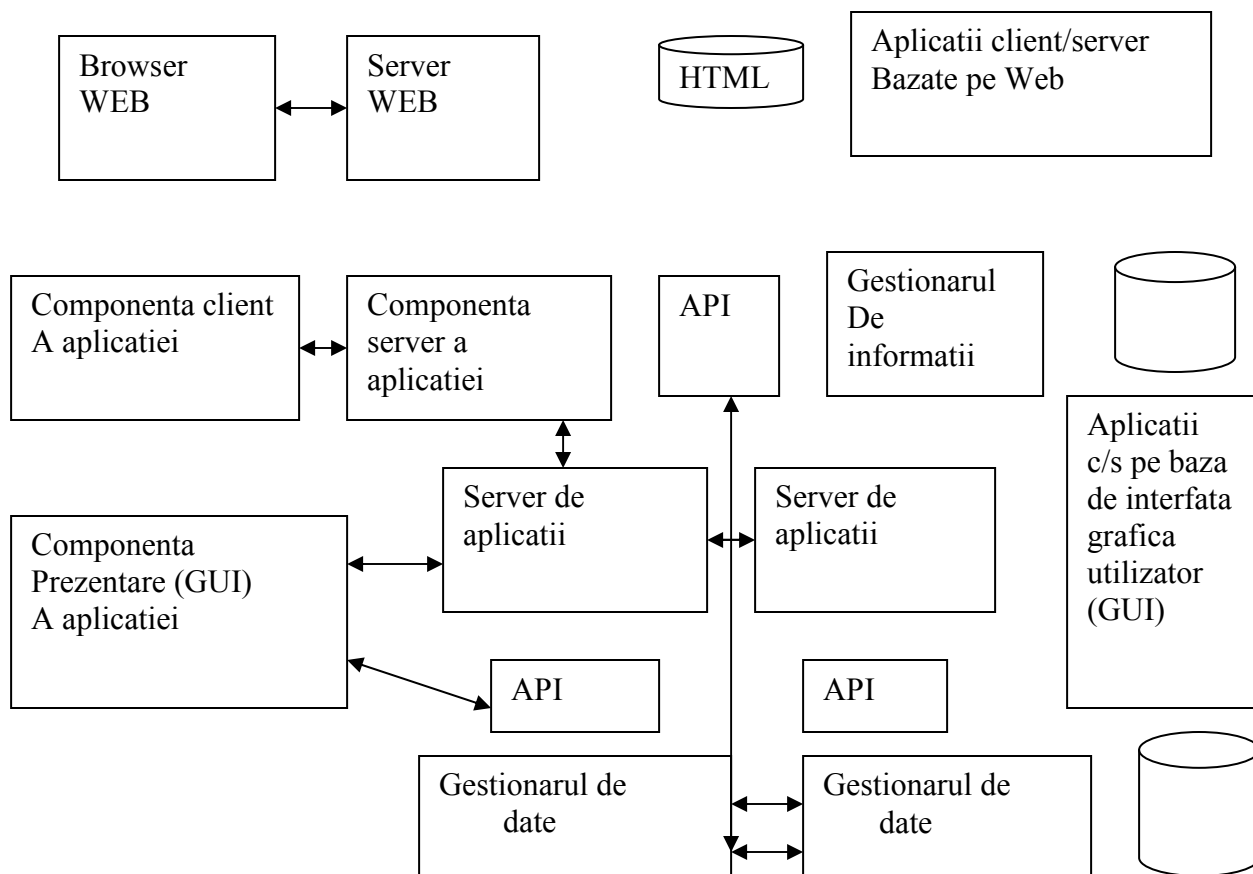


Figura cadrul general al unui sistem client-server actual

8.5. Clasificarea arhitecturilor unui SGBDD

O arhitectura distribuita presupune existenta unor baze de date multiple, care se gasesc pe calculatoare distincte și a unor aplicații care manipuleaza datele de la diferite stații de lucru locale, cu ajutorul unor SGBD-uri.

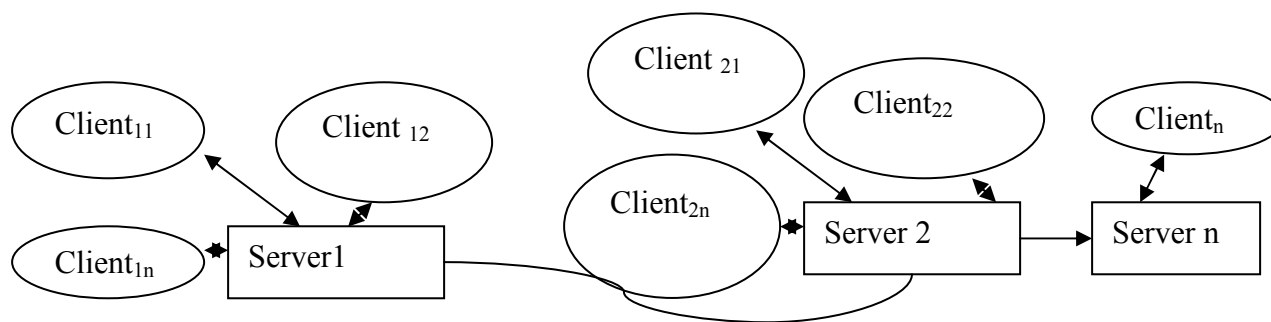


Figura :Arhitectura distribuita

SGBDD utilizeaza o serie de notiuni care apar intr-o arhitectura distribuita :

7988

Rețeaua de calculatoare : este un ansamblu de componente hardware și software care asigură o legătură între nodurile rețelei

Nodul este un sistem de calcul dintr-o rețea care îndeplinește rolul de client, server sau ambele.

Serverul este un produs software care se instalează pe un calculator : Windows server 2003, Oracle 9i2..., SQL server 2005

Definiție

Fiecare nod (baza de date) al unei baze de date distribuite este administrat separat și independent de celelalte, ca și cum bazele de date componente nu ar fi legate în rețea.

Iată câteva dintre rațiunile utilizării bazelor de date distribuite :

- Nodurile unui sistem distribuit pot reproduce modul de organizare a companiei.
- Prin păstrarea la nivel local a controlului și a responsabilităților administrative, domeniul local devine mai ușor de administrat. Administrarea centralizată a unei arhitecturi distribuite la nivel planetar ar fi o sarcină dificilă.
- Independența bazelor de date locale asigură un nivel de protecție împotriva defectării calculatoarelor din celelalte noduri.
- Actualizare distribuită-actualizează datele situate în două sau mai multe noduri.
- Rețea- reprezintă totalitatea echipamentelor hardware și software care leagă între ele toate componentele bazei de date distribuite (BDD).
- Obiect al schemei-care este un tabel este accesibil din toate nodurile care formează o BDD
- Server-Un server este un produs soft care gestionează o bază de date.

Arhitectura distribuită a bazei de date Oracle sugerează integrarea tuturor bazelor de date care sunt membre ale arhitecturii distribuite sub forma unei singure baze de date logice.

Administratorul bazei de date este responsabil de proiectarea bazei de date, efectuarea copiilor de siguranță și reconstituirea.

Comunicarea prin rețea

Administratorul bazei de date și cu administratorul rețelei trebuie să asigure conectarea în rețea a tuturor calculatoarelor, respectiv instalarea programului SQL*NET.

Nume globale

În arhitectura bazei de date distribuite, în fiecare dintre aplicațiile distribuite, site-urile distribuite, toate numele obiectelor trebuie să fie globale unice.

Numele global al unei baze de date este compus din două părți : componenta nume și componenta domeniu de rețea.

Atunci când se creează o bază de date distribuită, trebuie ales un nume care să fie unic în toată rețeaua de baze de date și, respectate următoarele :

- componenta nume a unei baze de date globale reflectă conținutul BD
- nu trebuie să se precizeze o localizare, numele domeniului rețelei trebuie să respecte convențiile internet.

Transparența

Sistemul de baze de date distribuite trebuie conceput în așa fel încât locațiile fizice ale unei baze de date distribuite să fie transparente utilizatorilor finali.

Transparența locațiilor asigură următoarele avantaje :

- Se simplifică accesul la datele situate la distanță, deoarece nu este necesar ca utilizatorii să cunoască localizarea obiectelor.

- Obiectele pot fi mutate fara ca acest lucru sa aiba vreun impact asupra programatorilor si utilizatorilor.

Transparenta locatiei nu se realizeaza automat, ea poate fi asigurata prin folosirea mai multor metode ,printre care :

- Se creaza o vedere definita local, un sinonim local poate ascunde o legatura la o baza de date

Clientul este o aplicatie dintr-o rețea de calculatoare, de exemplu: *Visual foxpro 9.0*, aplicatii de tip client.

Interogare de la distanta este regasirea de date dintr-una sau mai multe tabele, ale unei baze de date, care se gasesc in acelasi nod situat la distanta fata de nodul unde s-a emis cererea de regasire.

Tranzactia la distanta este o secventa de una sau mai multe instructiuni care face referire la același nod situat la distanta fata de nodul a fost lansata tranzactia.

Actualizare la distanta este o operatie de tinere la zi a datelor dintr-una sau mai multe tabele situate in acelasi nod la distanta fata de nodul de unde a fost initiata actualizarea.

Interogarea distribuita este regasirea de date din doua sau mai multe noduri distincte

Tranzactia distribuita este o secventa de una sau mai multe instructiuni care face referire la datele din doua sau mai multe noduri distincte.

Exemplu de SGBDD care gestioneaza o arhitectura de baze de date distribuita este sistemul Oracle9i2....

Aceasta integreaza toate bazele de date membre ale unei arhitecturi distribuite sub forma unei singure baze de date logice distribuita.

8.6 Clasificarea arhitecturilor :ANSI/SPARC ,IBM

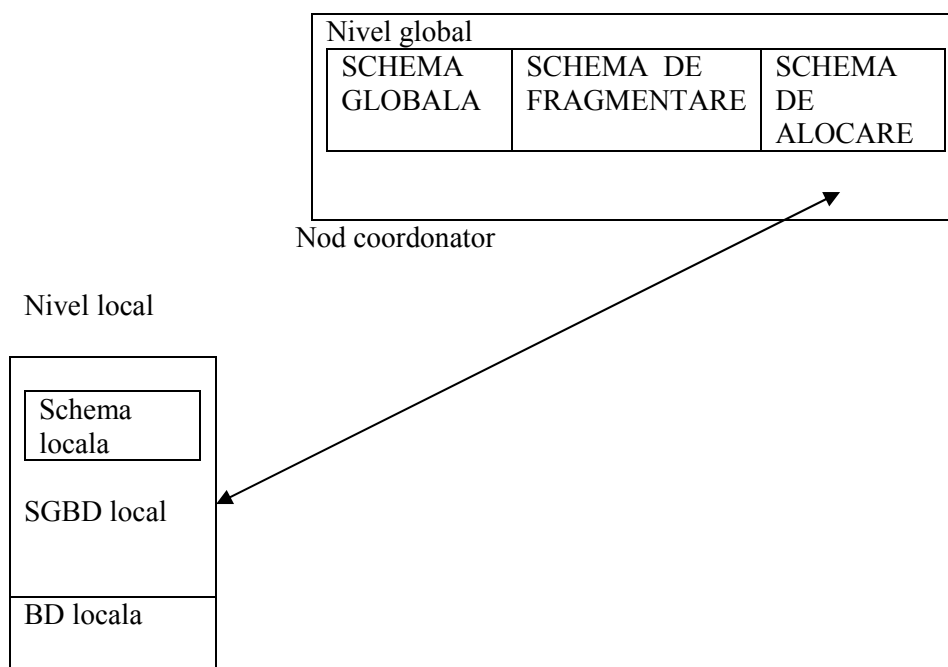
Diferitele SGBDD care sunt în exploatare curentă nu respecta o arhitectura unică. Pentru aceasta sunt implementate variante ale unei arhitecturi de referință, astfel de arhitecturi pentru SGBDD, au fost elaborate de ANSI/SPARC și IBM.

8.6.1. Arhitectura ANSI

ANSI este un organism american de standardizare care a elaborat, una din arhitecturile de referință pentru SGBD-uri.

In cazul sistemelor distribuite, arhitectura ANSI este concepută pe doua nivele :*un nivel global și un nivel local.*

Figura :arhitectura SGBDD de tip ANSI.



Nod cooperant

În această arhitectura de SGBDD exista un singur nod (statie) la nivelul global si mai multe noduri (statii) la nivelul local.

SGBDD trateaza o schema globala, referitoare la toate datele distribuite in retea, și are in vedere mai multe scheme locale, referitoare la datele de pe fiecare stație.

- Nivelul global al unui SGBDD are rolul de a asigura o tratare de ansamblu a bazei de date distribuite, în aceasta situatie sunt integrate toate datele din bazele de date locale.

Integrarea se realizeaza cu ajutorul celor trei tipuri de scheme care sunt implementate de SGBDD la nivelul global: schema globala, schema de fragmentare și de alocare.

Schema globală definește și descrie toate informațiile din baza de date distribuita in rețea

Pentru descriere se foloseste unul din modelele de date fundamentale utilizate in bazele de date : *arborescent*, *retea*, *relational*, *orientat pe obiecte*.

In sens general, vom spune ca schema globala descrie un set de colectii globale și legaturile dintre ele.

Daca de exemplu considerăm că SGBDD implementează modelul relațional atunci schema globala descrie un set de tabele numite globale și legaturile dintre ele.

Fiecare dintre tabelele globale se impart logic în fragmente.

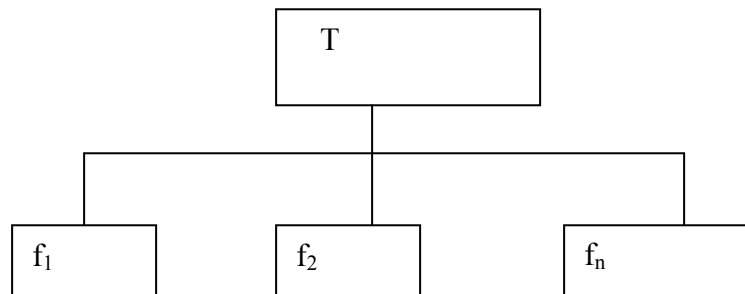
Fragmentele sunt părți disjuncte ale unei tabele globale și un fragment nu poate interveni din mai multe tabele.

7988

Schema de fragmentare descrie legaturile dintre o colectie globala si fragmentele sale.

Figura: Schema de fragmentare

*Tabela
globala*

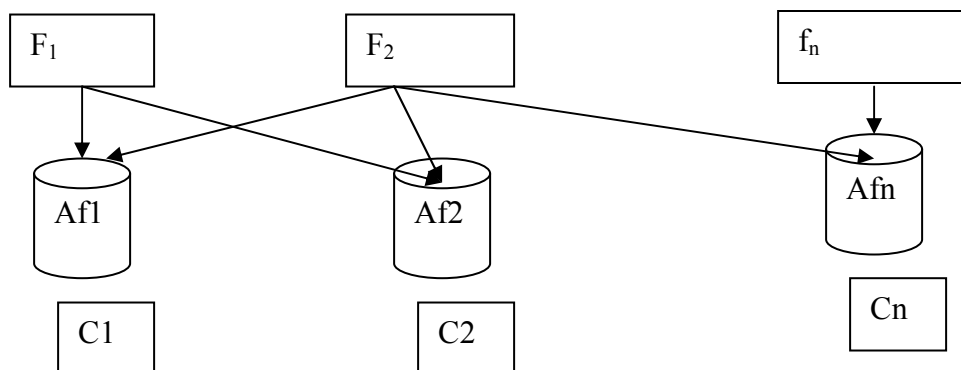


fragmente

Schema de alocare descrie modul de distribuire a segmentelor pe calculatoarele (noduri) din retea.

În acest mod fiecare segment va avea o alocare fizică pe unul sau mai multe calculatoare, în această schemă se introduce o redundanță controlată.

Pe de altă parte, pe un calculator pot exista segmente din mai multe tabele globale, în aceste condiții, schema de alocare este de tipul multi la multi și având forma de rețea din figura schema de alocare.



Unde : f_i = fragmentele tabelii globale T

AF_i = alocarea fizică, C_i = calculatoare din rețea.

Exemplu de schema de alocare.

7988

În acest exemplu, fragmentul f1 va fi alocat fizic atât pe calculatorul c1, c2, fragmentul f2 pe calculatoarele c1, c2.....cm.

Totalitatea fragmentelor dintr-o anumită tabelă globală care sunt alocate pe același calculator formează imaginea fizică a tabelului pe calculatorul respectiv.

De exemplu, imaginea fizică a tabelului T pe calculatorul C1 este dată de fragmentele f1, f2, iar pe calculatorul c2 este aceeași imagine.

Localizarea optimă a datelor în nodurile unei rețele de calculatoare revine proiectantului și administratorului bazei de date.

Nivelul local al unui SGBDD reunește toate bazele de date locale distribuite pe calculatoarele din rețea.

Fiecare dintre aceste baze de date este tratată ca centralizată cu ajutorul a trei componente :*schema locală, SGBD-ul local, baza de date locală*.

Schema locală are rolul de a realiza legătura între imaginea fizică și datele locale, această schemă depinde de tipul SGBD-ului local.

SGBD-ul local implementează schema locală și are rolul de a descrie și gestiona datele de pe calculatorul local.

La nivel local, toate SGBD-urile utilizate pot fi de același tip în cazul omogen, sau de tipuri diferite.

Baza de date locală conține datele locale conform imaginilor fizice, și este organizată după un alt model de date acceptat de SGBD-ul local.

8.6.2. Arhitectura IBM

Firma IBM, are un puternic colectiv pe domeniul bazelor de date distribuite, care a elaborat o arhitectură de referință pentru BDD, numită *DRDA (Distributed Relational Database Architecture)*.

Arhitectura are la bază deschiderea bazelor de date distribuite spre dezvoltări succesive, în acest scop sunt prevăzute patru niveluri posibile de dezvoltare progresivă.

Cereri la distanță, tranzacții la distanță, tranzacții distribuite, cereri distribuite.

1. *cererile la distanță* semnifică faptul că cererea este o tranzacție separată, care se îndreaptă spre un singur nod, care este adresată pentru o BD de pe un nod aflat la distanță

2. *tranzacțiile la distanță* semnifică faptul că fiecare tranzacție poate accesa un singur nod de mai multe ori

3. *tranzacțiile distribuite* semnifică faptul că într-o singură tranzacție se permite accesul la mai multe baze de date situate în noduri diferite

4. *cererile distribuite* semnifică faptul că printr-o singură cerere se pot accesa datele aflate pe mai multe noduri din rețea.

Transparenta distribuției

Unul dintre cele mai importante obiective ale unui SGBDD este asigurarea distribuirii datelor, ca facilitată de utilizare.

Transparenta la nivel de fragmentare este asigurată de SGBDD în sensul că utilizatorii lucrează cu colecțiile globale.

Transparenta la nivel de alocare este asigurată de SGBDD în sensul că utilizatorii lucrează cu fragmentele.

Transparenta la nivel local este asigurată de SGBDD în sensul că utilizatorii lucrează cu un SGBD local.

8.7. Realizarea distribuirii datelor

Sarcina SGBDD este de a asigura distribuirea datelor, atât a celor de bază cât și a celor auxiliare

În acest sens, prezentăm cum realizează un SGBDD distribuirea informațiilor din baza de date propriu-zisă și respectiv din catalogul bazei de date.

8.7.1 Distribuirea datelor din baza de date

a) Distribuirea prin fragmentare

Fragmentarea este operația logică de descompunere a colecțiilor globale, dintr-o baza de date distribuită, în părți disjuncte numite fragmente. SGBDD realizează fragmentarea prin intermediul unor operatori speciali aplicați colecțiilor globale pentru a realiza fragmentarea, SGBDD trebuie să respecte cel puțin trei reguli: *completitudinea, reconstrucția și disjuncția*.

- *completitudinea*- este condiția ca întreaga colecție globală să fie descompusă în fragmente
- *reconstrucția* este regula care cere ca orice colecție globală să poată fi recompusă din fragmentele ei
- *disjuncția* este condiția ca fragmentele în care se descompune o colecție să fie exclusive.

b) Distribuirea prin replicare

Replicarea este operația de stocare a unor porțiuni dintr-o bază de date, sub forma de copii, pe mai multe calculatoare dintr-o rețea.

8.7.2. Replicarea bazelor de date (RBD)

În continuare se prezintă conceptul de replicare a bazelor de date și rolul pe care acesta îl deține în cadrul activităților desfășurate.

Realizarea acestora activității presupune o serie de factori, care sunt rezumați în eficiența economică, care are drept rezultat extinderea fizică a societății economice, iar penetrarea altor piețe, presupune înființarea de noi filiale (sedii). Necesitatea transferului rapid de informații a dus la apariția rețelelor de calculatoare.

De exemplu, se presupunem că într-o organizație de dimensiuni mari, un număr semnificativ de angajați trebuie să lucreze cu același pachet de date.

Soluția cea mai eficientă este încărcarea datelor pe un calculator central și oferirea pe alte calculatoare, accesarea resurselor de la distanță de către un calculator se realizează prin intermediul rețelei de calculatoare.

Implementarea unei rețele de calculatoare în cadrul unei organizații prezintă o serie de beneficii, dintre care :

- partajarea informațiilor,
- partajarea resurselor hard și software, administrarea și controlul centralizat.

Figura 1: replicarea bazei de date, date de o societate S

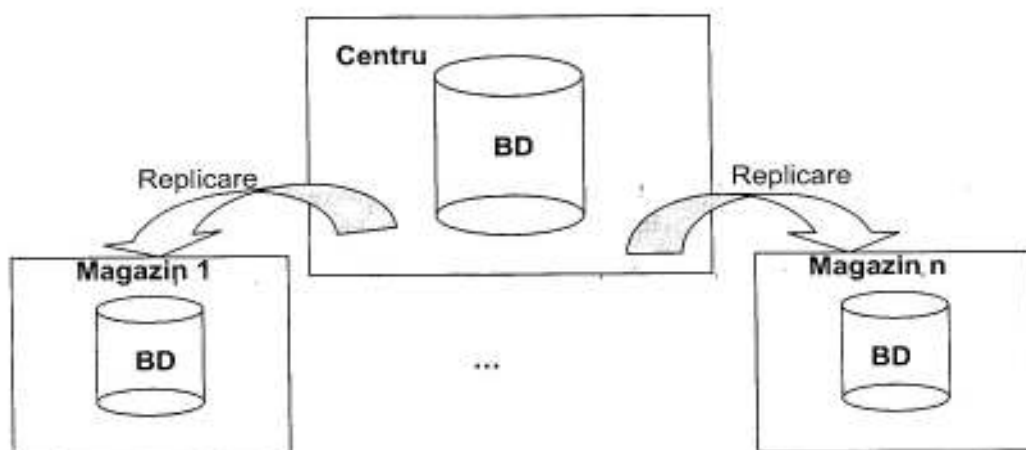


Fig.1 – Replicarea bazei de date a societății S

Implementarea unui server de baze de date care stochează datele și transferă utilizatorilor răspunsul la interogările solicitate.

Exemplu să considerăm o societate S care drept domeniu de activitate *vanzarea de carti*.

Respectiva societate prin calitatea produselor oferite s-a impus pe piata de specialitate si a fost neviotă să se extinda prin deschiderea de noi magazine în orașe diferite.

În această situație există o singură bază de date care deține date despre stocul existent, clienți, furnizori, tranzacții, prețul produselor etc....

Această bază de date este trimisă magazinelor, care la rândul lor prelucrează datele primite în funcție de activitatea realizată.

După cum reiese din figura 1 fiecare magazin primește o copie a bazei de date.

Procesul de replicare presupune interacțiunea permanentă între participanții la replicare.

În cazul când se modifică prețul unui produs, atunci baza centrală este modificată corespunzător.

După reactualizarea bazei de date procesul de replicare își intră în drepturi, astfel, replica vechii baze de date este înlocuită cu replica baze de date actualizată în fiecare magazin.

Acest mod de lucru este foarte eficient deoarece fiecare magazin are cea mai recentă versiune a bazei de date centrale.

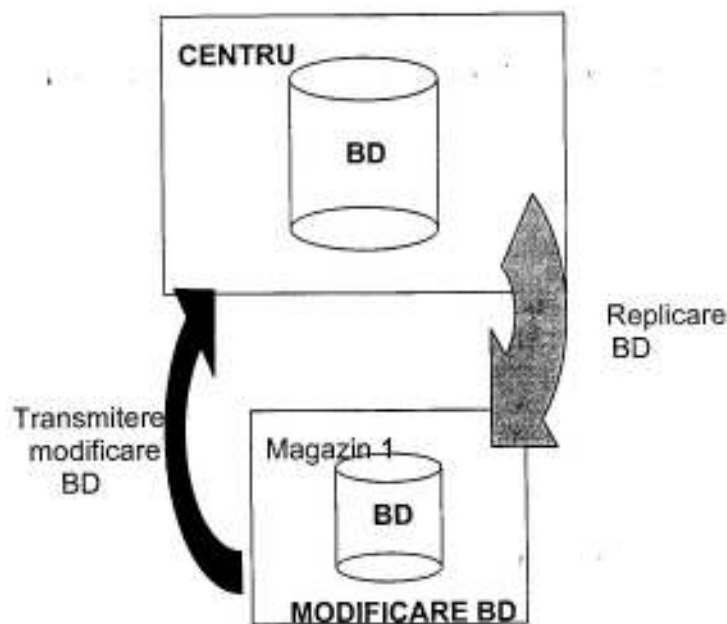


Fig. 2 – Replicarea în dublu sens

In figura 2 se prezinta procesul de replicare în dublu sens.

La nivelul fiecarui magazin apar modificari asupra continutului bazei de date, astfel este necesara pastrarea omogenitații datelor bazei de date.

In cazul cand se modifica baza de dat de la magazinul 1, este necesar ca aceasta modificare sa fie propagata in toate bazele de date.

Dupa figura 2, modificarea este transmisa bazei de date centrale care la randul ei transmite aceasta modificare tuturor celorlalte baze de date, în acest fel se reactualizeaza baza de date în toate magazinele.

2.Structuri de aplicatii distribuite

Pentru realizarea procesului de replicare este necesara implementarea serverului de replicare, care se ocupa cu gestionarea modificarilor care produc asupra bazelor de date

- este responsabil cu transmiterea și recepția modificarilor facute.

In cazul in care volumul de date este foarte mare ,respectiv modificari simultane de date, se realizeaza o coada de asteptare in care sunt puse respectivele modificari.

Clasificarea serverelor de replicare

1. server de replicare mai multi la mai multi

Serverul de replicare mai multi la multi este utilizat atunci cand numarul modificarilor este mic, un server de acest tip primeste de la mai multi indivizi toate modificarile produse pe care le transmite celorlalti membrii, in acest fel este reactualizata baza de date.

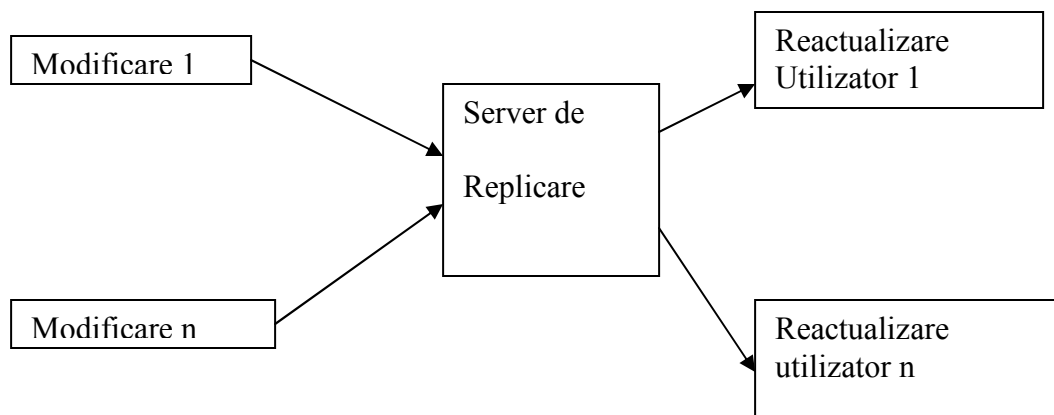


Figura 3. Server de replicare mai multi la multi

2. Tipul de server de replicare mai multi la unul este folosit când se dorește centralizarea informațiilor modificate.

Aceasta centralizare este logica, deoarece la momentul modificării bazei de date de către utilizator ceilalți membrii ai comunității de replicare lucrează fizic doar pe porțiunea aferentă lui și nu cunosc momentul transferului modificării

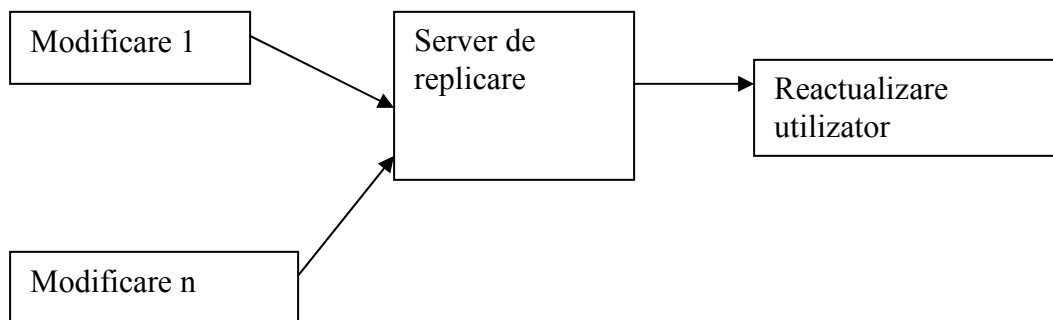


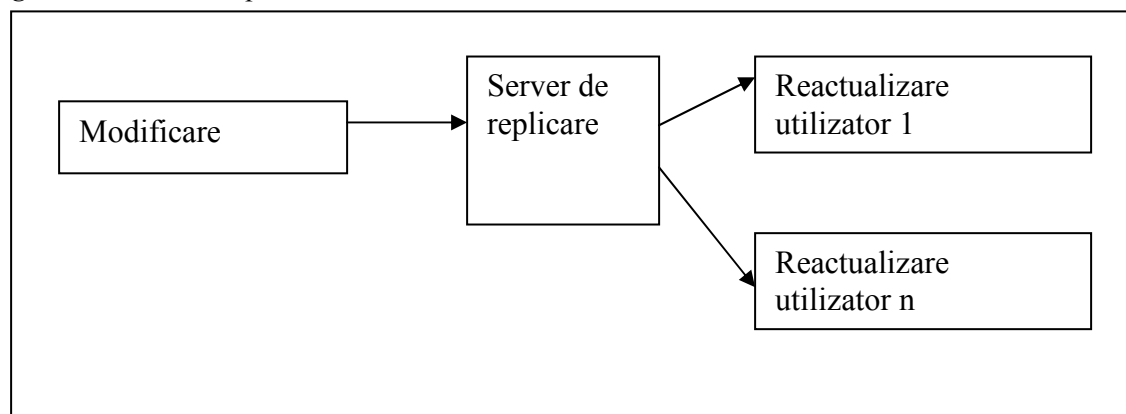
Figura 4 Server de replicare mai multi la unu

5. Server de replicare unu la mai multi

Acest server se folosește când se dorește filtrarea modificărilor realizate după un anumit criteriu

Acest tip de server interceptează și transmite numai acele tipuri de modificări care corespund filtrului impus.

Figura 5. Server de replicare unu la mai multi



Dupa cum se cunoaște exista tipologiile linie, stea, cerc, hibrid.

Topologia unei rețele este data de modul de aranjare a calculatoarelor, a cablurilor, și a altor componente din cadrul rețelei, formând harta fizica a rețelei.

Spre deosebire de rețea, topologia comunității de replicare este data de locul unității centralizatoare.

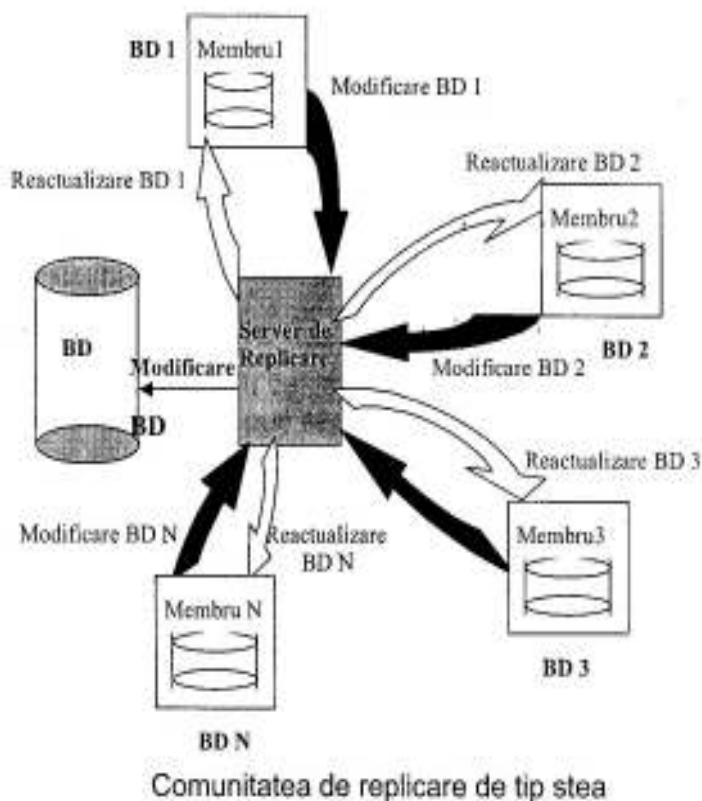
Societatea S are mai multe magazine in orase diferite de locatia sediului central, imaginea obtinuta este la fel ca si imaginea unei stele.

In cadrul acestui tip de replicare se realizeaza centralizarea logica a modificarilor produse in cadrul comunitatii de replicare, toate modificarile sunt trimise centrului care la randul sau le trimite membrilor comunitatii.

Acest tip de replicare este specific unitatilor subordonate unui departament aflat pe o treapta superioara in organigrama organizatiei.

Pentru departamentele de pe același nivel este specific tipului cerc, prezentat mai jos.

In figura 6. este prezentata comunitatea de replicare de tip stea.



Sagețile de culoare reprezintă modificările operate de membrii comunității de replicare asupra bazelor de date locale.

Aceste modificari sunt trimise serverului de replicare care transfera modificarile catre baza de date centrala, precum și celorlalti membri ai comunității, reprezentate prin sagetile deschise.

7988

Modelul în stea funcționează cu un număr mai mic de servere de replicare decât numărul membrilor comunității.

Un alt model de replicare este modelul în cerc

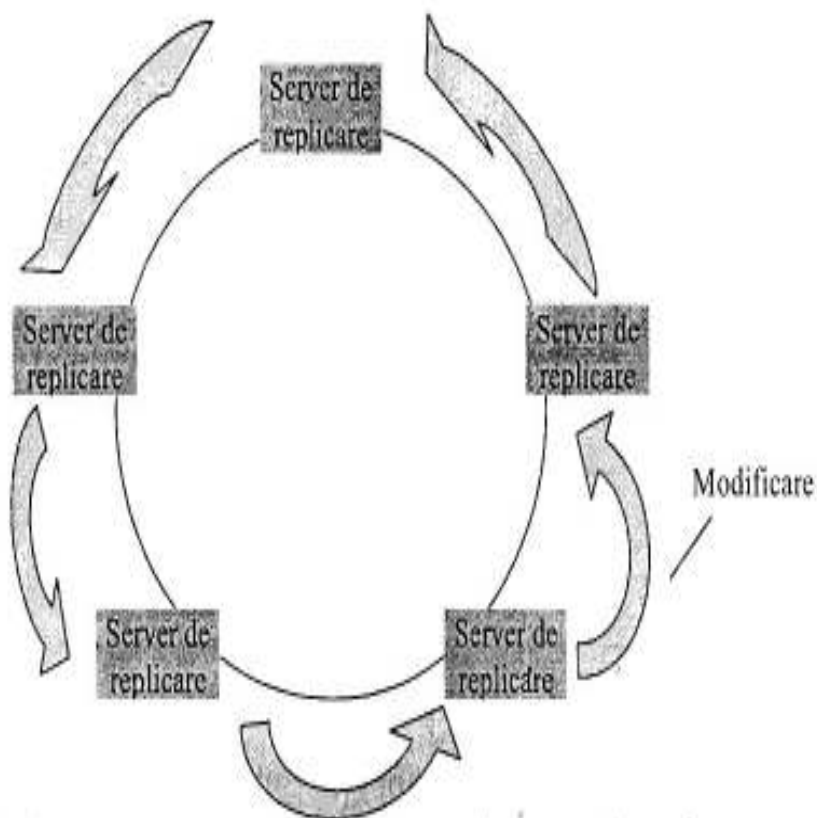
Acest tip de comunitate este specific departamentelor de pe același nivel sau comunităților de replicare între ai căror membri există legături de încredere, neexistând necesitatea centralizării modificărilor.

În acest caz sensul de transfer al modificărilor este unic și anume invers arcelor de ceasornic.

Un membru al comunității care operează o modificare, trimite respectiva modificare serverului de replicare propriu care redirectionează operația către serverul de replicare a următorului membru.

Acesta la rândul său o redirectionează spre următorul membru, procesul repetându-se până când în momentul revenirii la expeditor.

Figura 7 Modelul de comunitate de replicare în cerc



Modelul de comunitate de replicare în cerc

Acest model necesită implementarea unui număr important de servere de replicare, deci un număr cel puțin egal cu numărul membrilor comunității.

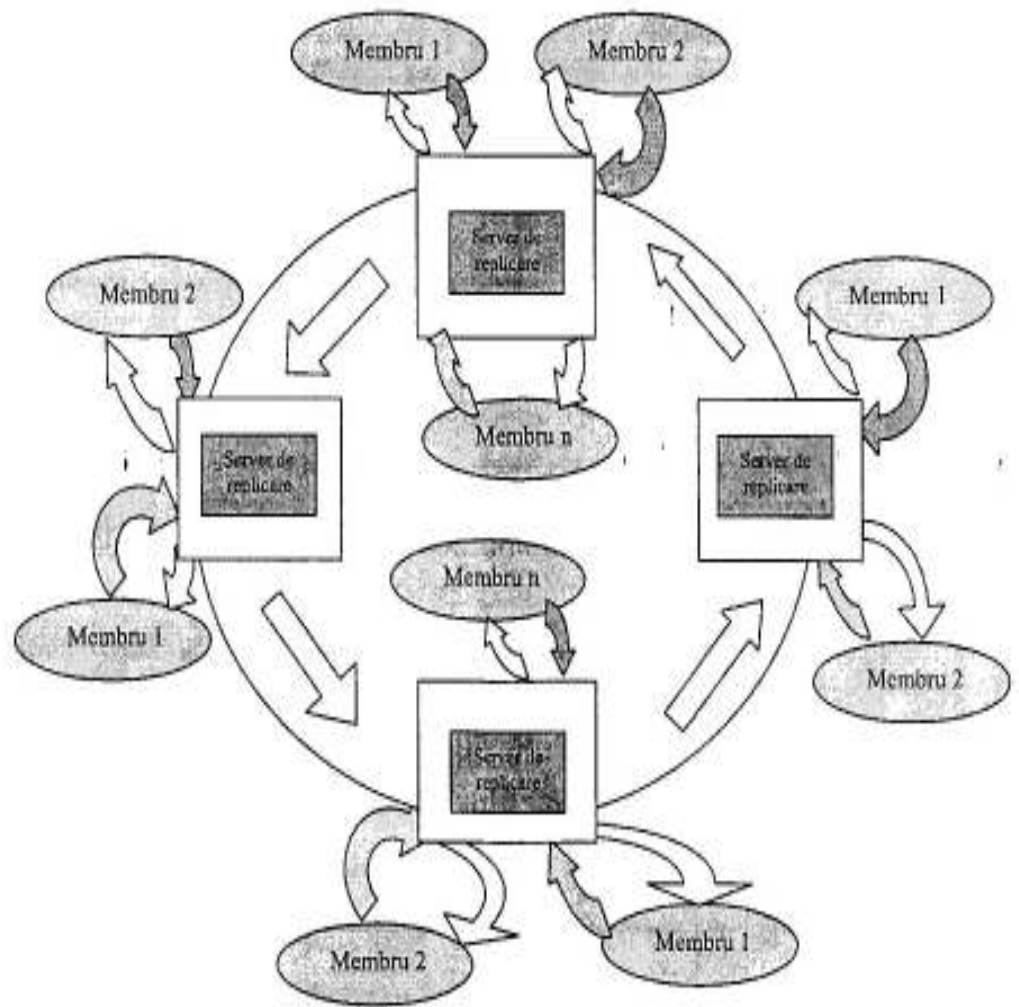
Alegerea numărului de servere este determinată de numărul modificărilor simultane.

7988

Un alt tip de model este cel hibrid, care utilizeaza celelalte doua modele prezentate anterior.

Model hibrid este util marilor organizatii unde este necesara comunicarea pe mai multe niveluri.

Figura 8 *Model hibrid de replicare*



Modelul hibrid de replicare

3.Procesul de replicare

7988

Proiectarea, gestionarea sau depanarea unui sistem de replicare presupune înțelegerea și buna cunoaștere atât a imaginii de ansamblu dar și a particularităților ce definesc structura componenta în parte.

Replicarea bazelor de date este procesul prin care doua sau mai multe baze de date comunica între ele, transferând date și informații.

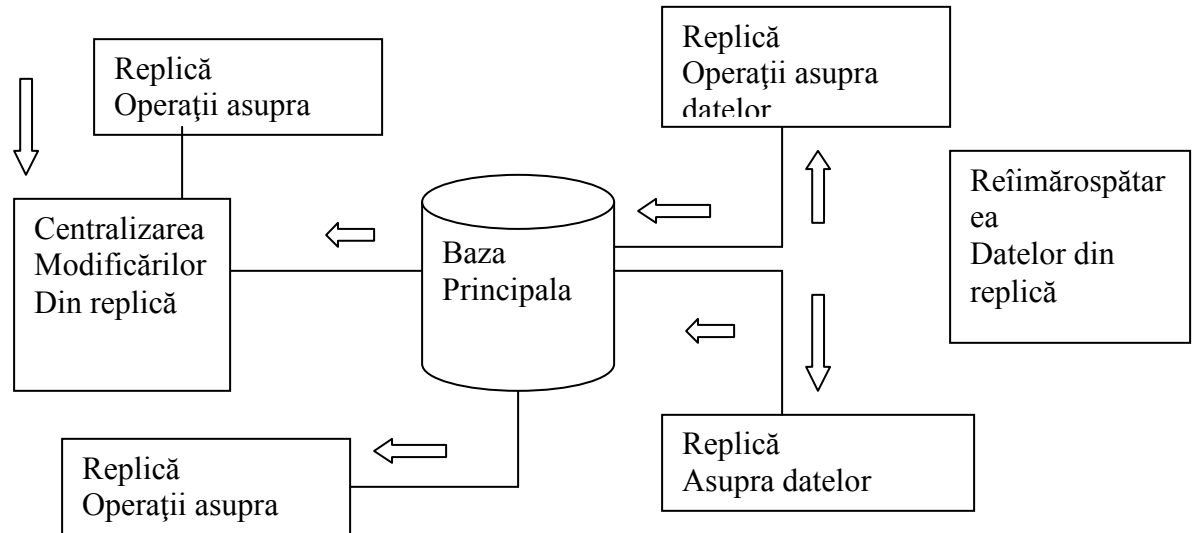
Acest proces stă la baza sistemului de replicare ce consta în unul sau mai multe servere care supravezează și asigură transferul informațional între sursă și destinație.

La randul lor bazele de date sunt grupate în :

- baza de date principala care la orice moment reprezintă imaginea reală a întregului sistem și replici ale acesteia, care reprezintă imaginea reală a sistemului la momentul T, când replica a fost creată.

Figura : 9

Asigurarea fluxului continuu de date



Asemănarea cu sistemul bazat pe clone mai constă și în existența modelului de *replicare parțial și total*.

În cazul parțial se face replica doar la o parte din întreaga bază de date, astfel ca la momentul T, în unele noduri din sistem, se găsesc fragmente, iar în cazul replicare totală, toate nodurile conțin replica bazei de date centrale.

Sistemele de replicare utilizează tabele interne de replicare în care sunt înregistrate toate operațiile care au avut loc asupra bazei de date, datele replicate fiind preluate din aceste tabele

Tipurile de replicare permise de serverele SQL, sunt de trei feluri :

1. statică ;
2. fuzionare ;
3. tranzacțională
4. combinația lor

1.Replicarea statică este procesul de copiere și distribuire a datelor exact așa cum se află ele la un moment dat.

7988

Acest tip de replicare nu necesita conectare permanentă pentru ca schimbarile de pe datele publicate nu sunt transmise incremental.

Replicarea va fi improspătată cu setul de date complet la a care a subscris fără a executa tranzacțiile individuale care au avut loc.

Replicarea statica necesită mai mult timp pentru propagarea datelor la un moment dat ce se replică tot setul de date replicarea are loc mai puțin decât în cazul celorlalte tipuri de tranzactii, filtrarea datelor publicate, abonatii pot opera modificari asupra datelor primite, apoi pot propaga aceste schimbari.

Acest tip de replicare este util atunci când:

- Modificările asupra datelor nu sunt frecvente ;
- Este acceptabilă situația când datele sunt desincronizate pentru o perioada mai lunga de timp ;
- Datele replicate nu au un volum mare ;
- Site-urile sunt adesea deconectate ;
- Latenta mare este acceptabila.

2.Replicarea tranzacționala presupune că o imagine inițiala a datelor publicate este propagată la abonați, dupa care, când se fac modificari la replicator, tranzacțiile individuale sunt memorate și reproduse la abonati, astfel încât tranzacțiile sunt pastrate la abonat.

Acest tip de replicare este utilizabil când nu este tolerabila, o latenta mărita între bazele de date distribuite și când se urmărește în principal proprietatea de atomicitate.

3.Replicarea prin fuzionare permite site-urilor să funcționeze autonom combinând modificările asupra datelor, uniformizând astfel continutul bazelor de date implicate în relatia replicator-abonat.

Actualizarile se fac în mod independent fără nici un protocol de realizare a tranzactiilor.

În mod natural pot aparea conflicte în actualizarea datelor , anumite servere furnizând mecanisme de rezolvare sau prin agenți de fuzionare care , tipic, invocă proceduri stocate care compară datele și decid care modificare se aplica general conflictelor.

Un *sistem de replicare a bazelor de date* respectă următoarele caracteristici distribuirii bazelor de date :

- *Atomicitatea* – orice acțiune asupra bazei de date se efectuează în totalitate sau nu se întâmplă de loc ;
- *Consistența* bazei de date- plecând de la premiza ca baza de date se afla într-o stare inițială de consistență ;
- *Izolarea*- orice prelucrare sau alterare a unei zone din baza de date nu este replicata în întreg sistemul până când aceasta nu se încheie ;
- *Durabilitate*- orice modificare a datelor din baza de date care a fost transmisă tuturor părților sistemului de replicare este permanentă , fiind neafectată de caderea sistemului ;
- *Serializarea*- operațiile asupra datelor din replici sunt preluate , realizate și transmise altor replici de către sistemul central de replicare

O alta caracteristica ,importantă a unui sistem de replicare de baze de date este modul în care sunt replicate modificarile efectuate asupra bazei de date centrale sau a unei replici.

Daca ele sunt replicate imediat ,atunci sistemul este sincron ,altfel este asincron

Primele limitari ale unui sistem sincron sunt de ordin fizic, de cele mai multe ori o rețea nu este operațională doar din simplu motiv al caderii legăturilor dintre diferite noduri ale sale sau funcționării imperfecte a acestora

În cazul sistemelor asincrone, toate aceste limitari impun reguli de pastrare a evidenței acelor modificări fie pe serverul central de replicare, fie pe stațiile unde se găsesc replicile, până la momentul în care se realizează replicarea completă a acestora în sistem

3. Softuri orientat pe replicare

Implementarea unui sistem de replicare de baze de date trebuie avută în vedere următoarele :

- dacă versiunea aplicației este compatibilă cu tipul bazelor de date , în caz contrar existând probleme de portabilitate a datelor prin sistem și chiar blocări
- testarea prealabilă a aplicației
- pe ce tip de replicare este bazată aplicația statică, tranzacțională , dublu-sens, fuzionare și ce tipuri de obiecte din bazele de date poate replica ;
- dacă aplicația are propriile rutine interne de depanare sau este necesară instruirea unui personal
- dacă are facilități precum stabilirea de către utilizator a propriilor reguli de replicare și a mecanismului care declanșează replicarea.

Software orientat pe replicarea bazelor de date

Firma producătoare	Produs
Oracle (http://www.oracle.com)	Oracle 9i, 10g
Sybase(www.sybase.com)	Sybase replication server 12.5
Microsoft(www.microsoft.com)	SQL Server 7.0
DataMirror(http://datamirror.com)	Datamirror DB/XML Transform 2.1
Open Universal Software www.universal.com	Data distributor

c) Distribuirea mixtă

d) Distribuirea prin încărcare este tehnica de copiere periodică a întregii baze de date centralizate sau a unei porțiuni din ea pe noduri locale.

8.7.3 Distribuirea datelor din catalog

Funcția de administrare a unui SGBD este extinsă datorită problemelor care apar la distribuirea datelor, comparativ cu baza de date locală.

Astfel, dacă la nivelul local sistemele nu au autonomie atunci administrarea distribuită nu se deosebește prea mult de administrarea centralizată normală.

a) Catalogul bazei de date distribuite

De exemplu folosind arhitectura binivel pentru un SGBDD, catalogul aferent bazei de date distribuite va conține o serie de informații necesare optimizării accesului la date și asigurării integrității și securității datelor.

Aceste informații se referă la schema globală, la fragmentare, la alocare, la accese și la protecția datelor.

Prezentăm în continuare, cele mai importante informații care dau conținutul unui astfel de catalog :

1. informațiile despre schema globală : numele colecțiilor globale, numele caracteristicilor (câmpurilor) din fiecare colecție ;

7988

- 2.informatii despre fragmentare : calificarea fragmentelor (prin metoda orizontala,cămpurile din fragmente- metoa verticala, arborele de fragmentare prin calificare și descrierea fragmentelor prin cămpuri, pentru metoda mixta.
- 3.informatii despre alocare : legaturile dintre fragmentele și imaginile fizice ale colecțiilor globale, precum și legaturile dintre imaginile fizice se datele memorate pe fiecare calculator din rețea.
- 4.informatii despre accesul la date : metadatele de acces utilizate pe fiecare calculator din rețea (index, hash, pointeri etc...), restrictiile de integritate, securitatea datelor
- 5.informatii statistice : indicatori statistici care dau profilul BD

Rolul catalogului bazei de date distribuite este de a furniza, în orice moment informații la zi despre starea bazei de date, utilizatorilor, a administratorului. Catalogul creat și actualizat de SGBDD, el fiind accesibil utilizatorilor numai în citire.

Rolul catalogului este dat de urmatoarele aspecte :

- BDD este accesata de diferiți utilizatori in cadrul anumitor aplicații.SGBDD asigura pentru aceștia diferiteniveluri de transparenta ajungand la datele fizice prin intermediul informatiilor din catalog, translatarea aplicatiilor
- SGBDD realizeaza o utilizare eficienta a datelor prin implementarea unor algoritmi de optimizare a alocarii și accesului la date. Acesti algoritmi declanșati automat sau la cererea utilizatorului, folosesc informatiile de care au nevoie din catalogul bazei de date distribuite, optimizarea aplicatiilor
- Când un utilizator dorește să acceseze baza de date in cadrul unei aplicatii, SGBDD verifica drepturile de acces si în caz favorabil, realizeaza conectarile corepunzatoare, executarea aplicatiilor.

b)Distribuirea catalogului

Analog cu funcția de administrare a unui SGBDD, de care este strâns legat, catalogul bazei de date distribuite depinde de gradul de autonomie locala a calculatoarelor din rețea.

Avem că distribuirea catalogului depinde de autonomia locala și atunci ea poate fi realizata în urmatoarele variante : replicat, local, centralizat, mixt.

b1)Catalogul replicat inseamna multiplicarea lui pe toate calculatoarele din rețea avantajul solutiei este reducerea de acces la consultarea catalogului , dezavantajul este cresterea spatiului de stocare și a timpului consumat pentru actualizarea catalogului , deci trebuie actualizate toate copiile.

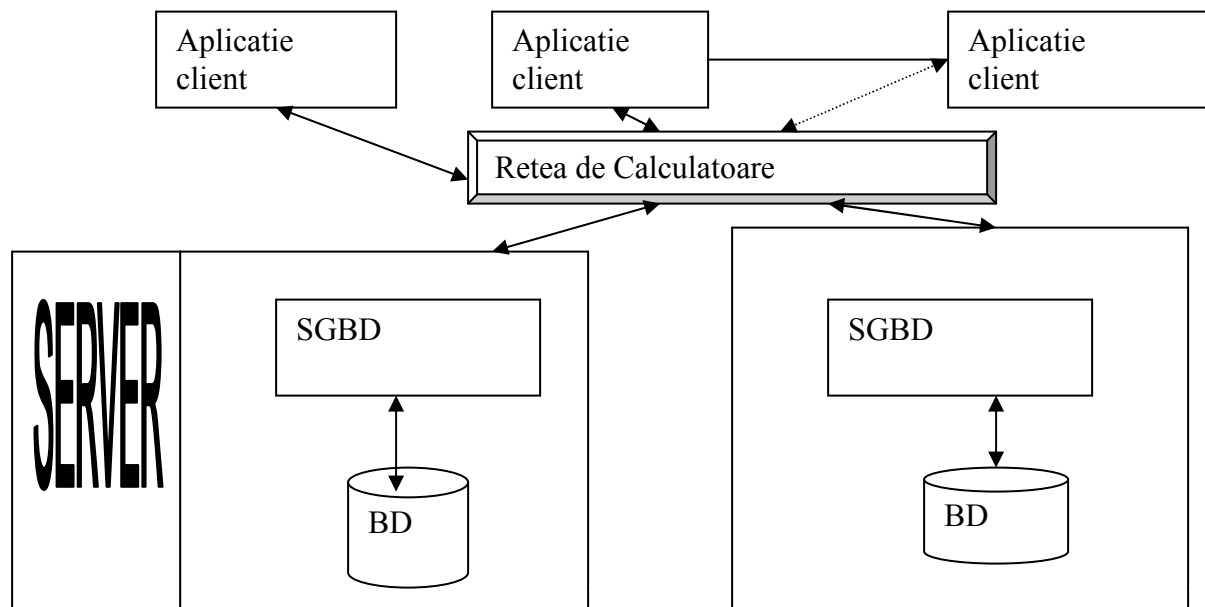
b2)Catalogul local presupune fragmentarea și alocarea în acelasi mod cu datele din colecția global ape care se refera, avantajul este că se reduce spatiul de stocare si timpul de actualizare, dezavantajul este că va creste timpul de consultare.

b3)Catalogul centralizat presupune alocarea lui pe un singur calculator , avantajul este că se reduce spatiul de stocare și se simplifica implementarea, dezavantajul este că se complica concurenta accesului la catalog și scade fiabilitatea sistemului.

b4)Catalogul mixt presupune combinarea a câte doua sau trei varaiante de mai sus

8.8 Exemple de SGBDD

Fig 8.8.1 Sistem de gestiune de baze de date distribuite



8.8.1 SGBDD omogene

În continuare prezentăm câteva sisteme omogene de baze de date distribuite bazate pe modelul relational extins, cu facilități de distribuire a datelor.

SDD-1 este primul prototip de SGBDD dezvoltat de Computer Corporation of America

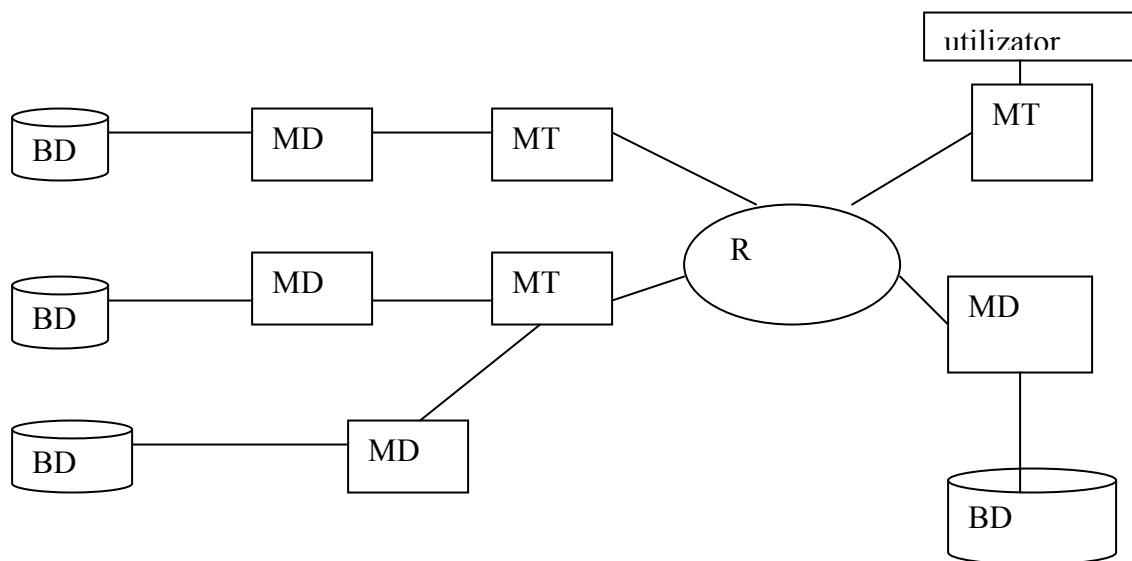
R* este dezvoltat de firma IBM.

INGRES distribuit este realizat la Universitatea din California

7988

POREL

SDD-1 Arhitectura



Arhitectura se bazează pe trei componente :

MD- Modelul de date care gestionează datele locale

MT- Modulul de tranzacție care planifică execuția tranzacțiilor

R- Componenta de rețea care interconectează modulele de date și de tranzacție

Analiza comparativă a unor SGBDD omogene

În continuare, vom prezenta o comparație între caracteristicile unor sisteme omogene de baze de date distribuite

Caracteristici	Sdd-1	R*	Ingres distribuit	Porel
Fragmentare	Da	Nu	Da	Da
Orizontala	Da	Nu	Nu	Nu
Verticala	Da	Nu	Nu	Nu
mixta				
Transparența fragmentării	Da	TRANSPARENTA	D	D
Intefete	Da	D	D	D
Interogare				Pascal
Limbaje gazda	N	PL/I	C	
Precompilare	N	D	N	D
Prelucrarea cererilor		N	N	D
-cu o analiză inițială de alocare independentă	N			
Separarea optimizării globale față de cea locală	D	N	N	D
Costul btransmisiei	D	N	N	D

Folosind semijonctiunea	D	N	N	D
Blocarea in doua faze	N	D	D	D
Prevenirea blocajilor	D	N	N	N
Descrierea blocajilor				
Replicarea BD	D	N	D	D
Situatia globala a statiilor din retea	D	N	D	D
Structura de calcul Centralizata (C) Sau ierarhica (H)	C	H	C	C

8.8.2.SGBDD eterogene

Cele mai importante sisteme eterogene sunt : **MULTIBASE, DDTS.**

Multibase este un sistem pentru regăsirea datelor din bazele de date distribuite eterogene.

Principalele componente ale arhitecturii sunt :

- un sistem global de gestiune care asigura descompunerea unei cereri daplex în raport cu schema globala,
- o interfață cu baza de date locala care asigura translatarea unei cereri în LMD, execuția cererii și transmiterea rezultatului.

8.8.3.Cerințe ale realizării aplicațiilor distribuite

Aplicații informatice distribuite

Un sistem de gestiune a bazelor de date distribuit (SGBDD) omogen când componentele din care este construit (componente hardware si software)sunt de acelasi fel.

Un sistem distribuit este neomogen (eterogen), a caror componente hardware și software sunt diferite, care sunt realizate in diverse limbaje de programare (Visual Foxpro (VFP) și ORACLE), respectiv componente conceptuale (topologia rețelor care intra in alcatuirea sistemului distribuit, modul de councicare, sincronizare și coordonare intre procese etc...) sunt diferite.

Necesitatea proiectarii unor sisteme informatice distribuite este motivată de aparitia unor avantaje.

Cele mai importante dintre aceste avantaje sunt :

- Schimbul de informații-cresterea masivă a cantității de informatie și necesitatea de a schimba rapid informatii între diferitele puncte aflate in locuri geografic departate care fac necesara conectarea între calculatoare autonome
- Partajarea resurselor
- Siguranta marită in funcționare
- Performanțe mărite
- Specializarea nodurilor- proiectarea unui sistem de calcul autonom, cu mai multe functionalitati, utilizarea unor algoritmi in sistemele distribuite.

APITOLUL 9

Aplicații Visual Foxpro (VFP) cu servere de baze de date ORACLE

9.1. Specificul aplicațiilor cu servere de baze de date Oracle [8]

Sistemele informaționale economice sunt construite de regula în jurul unui server de baze de date, care în acest mod sunt disponibile în medii client/server sau pe web.

Bazele de date distribuite implementate în astfel de medii sunt proiectate respectând cu strictețe anumite canoane, privind modurile de organizare și sunt accesibile prin limbaje și structuri conforme.

Caracteristicile generale ale unor astfel de sisteme pot fi sintetizate după cum urmează :

- Protecția datelor împotriva unor prejudicii (**arhivarea și recuperarea-backup si recovery**)
- Asigurarea accesului la date a unui număr mai mare de utilizatori (**concurența**), respectiv mai multor aplicații
- Asigurarea integrității datelor, prin reguli stricte- **restricția de integritate referențială**
- Interzicerea accesului neautorizat la date (**securitatea datelor**)

Securitatea BD reprezintă protecția împotriva accesului sau modificărilor neautorizate

accesul la resursele sistemului poate avea loc prin facilități de natura , paralelelor, profilelor utilizator sau matrice ale drepturilor de acces (privilegii)

- Izolarea detaliilor referitoare la manipularea datelor pe diferite platforme (**portabilitatea**)

Portabilitatea software-ului este capacitatea acestuia de a se executa pe diferite platforme hardware.

În cazul aplicațiilor cu baze de date problema portabilității are două aspecte :

- portabilitatea la nivelul SGBDD
- portabilitatea la nivelul sistemului de operare(S.O).

9.1.1 Arhivarea și Recuperarea -Oracle backup & recovery

Arhivarea și recuperarea (backup & recovery) reprezintă unul dintre cele mai importante aspecte ale administrării bazei de date.

Singura cale de a asigura recuperarea bazei de date în timp util, fără pierderi de date este stabilirea unui plan și utilizarea acesteia.

A.arhivarea bazei de date

Există trei tipuri de arhivare a bazei de date: **offline, online, logic**

Arhivarea bazei de date include toate fișierele externe ale unei instanțe(din directoul `%ORACLE_HOME%/Database`)

Problema este ce trebuie să arhivăm ? În continuare trebuie să vedem care sunt fișierele externe cu care lucrează Oracle:

1. *fișierul de parametrii (<init<SID>.ora)* conține parametrii de inițializare și configurare a instanței Oracle

2. *fișierul jurnal(redo log)*-conține informații privind tranzacțiile sau modificările operate în BD, aceste informații sunt necesare la recuperarea conținutului bazei de date.

3. *fișierul jurnal arhivat (archive logs)* - conține copii ale fișierelor jurnal necesare pentru recuperarea bazei de date, aceste apar atunci când baza de date rulează în modul ARCHIVELOG

4. *fișierul de control (control file)* - conține informații pentru pornirea și funcționarea bazei de date

5. *fișierul de parole (password file)* - conține informații privind identificarea utilizatorilor privilegiați

6. *fișierele de date* - conține informații despre baza de date și dicționar

7. *tablespace-urile* - sunt formate dintr-un set de segmente și sunt utilizate pentru a grupa logic obiectele din baza de date și pentru a defini modelul de alocare a spațiului pe disc.

Tablespace-ul System - conține dicționarul bazei de date și segmentele de revenire, system rollback segment).

Pentru re-crearea segmentelor de index trebuie să avem instrucțiunea de creare, *create index*.

Segmentele de revenire care nu conțin tranzacții pot fi refacute în același mod, *create rollback*.

Tablespace-ul asigură corespondența între obiectele bazei de date la nivelul logic și structura fizică a BD.

Un tablespace conține unul sau mai multe fișiere de date care trebuie arhivate. Numele și locația fișierelor de date pot fi regasite folosind coloana name din vederea

V\$DATAFILE, interogarea:

SELECT NAME FROM V\$DATAFILE;

Rezultatul interogării este:

C:\ORANT\DATABASE\SYSIORCL.ORA

ETC.....

Membrii fișierelor jurnal pot fi obținuți din view-ul *v\$logfile* cu interogarea

SELECT name FROM v\$logfile; rezultatul este:

C:\orant\database\log10rcl.ora

C:\orant\database\log20rcl.ora

Locația fișierelor de control poate fi regasită utilizând coloana name din view-ul *v\$CONTROLFILE* cu interogarea

Sql>select name from v\$controlfile;

Rezultatul este:

C:\orant\database\ctl10rcl.ora

C:\orant\database\ctl20rcl.ora

D:\backup\ctl30rcl.ora

Modurile ARCHIVELOG și NOARCHIVELOG

Fișierele jurnal înregistrează toate tranzacțiile active din baza de date. Pentru a conserva spațiul pe disc Oracle reutilizează fișierele jurnal prin scrierea lor în mod circular.

Astfel, când toate fișierele jurnal al bazei de date sunt pline, procesul background LGWR va începe să rescrie primul fișier jurnal.

Dacă baza de date rulează în modul NOARCHIVELOG, tranzacțiile din fișierele jurnal se vor pierde datorită rescrierii acestor fișiere, dar numai arhivarea *offline* este posibilă.

Dacă baza de date rulează în modul ARCHIVELOG, procesul background ARCH va copia fișierele jurnal de pe disc în spațiu de arhivare al BD.

7988

Pentru a comuta între *NOARCHIVELOG*- *ARCHIVELOG* se parcurg următorii pași:

1. *oprirea bazei de date* în modul NORMAL sau IMMEDIATE
2. *Se editeaza fisierul init<sid>.ora* și se adauga tre noi parametrii:
 - Log_archive_start=true=pornirea arhivarii automate
 - Log_archive_dest=/disk_device/archive_id=destinația fișerului jurnal
 - Log_archive_format=%s.log =formatul numelui fișierului jurnal arhivat
3. *pornirea bazei de date cu comanda START UP MOUNT*
4. *pornirea modului ARCHIVELOG*
`ALTER DATABASE ARCHIVELOG`
5. *inchiderea bazei de date* :**alter database open**

În modul ARCHIVELOG se poate opta între arhivarea automata sau manuala a fișerelor jurnal controlat de parametrul *log_archive_start*.

Alter system archive log start: = pornirea arhivarii automate fără a opri instanța.
 Pentru a determina modul de arhivare a fișierelor jurnal se utilizeaza comanda :
archive log list.

Arhivarea offline este considerată o arhivare consistentă, deoarece toate blocurile bazei de date corespund unui anumit moment în timp.

Arhivarea offline presupune oprirea instanței cu o comanda de oprire normală și apoi copierea fișierelor externe.

Opțiunea abort va solicita ca procesul SMON să execute recuperarea automata la repornirea bazei de date.

Deoarece recuperarea automata nu garanteaza refacerea bazei de date, nu se recomandă arhivarea offline după oprirea su SHUTDOWN ABORT

Este indicat ca fișierul de control, să fie generat într-un fișier text:

Alter database backup controlfile to 'c:\orant\database\control.txt';

Arhivarea online este considerată o arhivare inconsistentă , care presupune modul ARCHIVELOG și copierea fișierelor de date, fișierul de control și jurnal arhivate.

Arhivarea online începe cu comanda ARCHIVE LOG LIST

Procesul de arhivare online presupune arhivarea fișierelor de date asociate fiecărei tabele de spațiu.

Pași pentru arhivare unui tablespace

1) *comanda Oracle* pentru a porni arhivarea unei tabele de spațiu

Alter tablespace tablespace_name begin backup;

2) *comanda* de copiere a sistemului de operare pentru salvarea fișierelor de date asociate tablei de spațiu:

Alter tablespace tablespace_name end backup;

3) Ultimul pas este arhivarea fișierului de control

Alter database backup controlfile to 'c:\orant\database/control.txt'

Cei trei pași trebuie repetați pentru fiecare tabela de spațiu a unei instanțe, iar după arhivarea tuturor se folosește comanda : *archive log list* pentru a vedea care este fișierul jurnal curent la terminarea arhivării.

Arhivarea logica (EXPORT)

Arhivarea logica se utilizeaza numai pe o baza de date online mica, cu puține tranzații

Figura 1 script de creare a programului de arhivare online

7988**Arhivare.sql**

Rem descriere acest script realizeaza arhivarea online a fisierelor de date
corerspundatoare tabelelor spatiu si a fis.de control.

Rem fisier de iesire **arhivareonline.sql**

Create or replace procedure arhivare(unde_sa_arhivez in varchar2)

Is

Fname varchar2(80);

Tname varchar2(80);

Tname1 varchar2(80);

Cursor cursor1 is

Select tablespace_name,file_name

From v\$datafile.sys.dba_data_files

Where enabled like '%write%'

And file#=file_id

Order by 1;

Begin

Dbms_output.enabled(3200);

Dbms_output.put_line('rem arhivarea online a tuturor fisierelor ori date in
directorul

'|| unde_sa_arhivez);

Dbms_output.put_line('*****');

If cursor1%isopen

Then

Close cursor1;

End if;

Open cursor1;

Fetch cursor1 into tname,fname;

Tname1:=tname;

Dbms_output.put_line('alter tablespace '||tname'begin backup:');

While cursor1%found loop

If tname1 !=tname then

Dbms_output.put_line('alter tablespace '||tname||' end backup:');

Dbms_output.put_line('*****');

Dbms_output.put_line('alter tablespace '||tname||' end backup:');

Tname1:=tname;

End if;

Dbms_output.put_line('rem arhivarea online a tuturor fisierelor ori date in
directorul

'|| unde_sa_arhivez);

Fetch cursor1 into tname,fname;

End loop;

Dbms_output.put_line('alter tablespace '||tname||' end backup:');

Close cursor1;

Dbms_output.put_line('*****');

Dbms_output.put_line('rem arhivarea fis.de control');

7988

```

Dbms_output.put_line('alter database backup controlfile to trace:');
Dbms_output.put_line('alter database backup controlfile to '||''''||
    Unde_sa_arhivez||'/control.'||
    To_char(sysdate,'DDMMYYYYHH24MISS')||''''||':');
END;
/

```

Rem executarea proceduri va produce un fisier text cu comenzi online.sql

```

Set serveroutput on
Set heading off
Set feedback off
Spool online.sql

```

```

Execute arhivare('c:/backup');

```

```

Spool off
Set heading on
Set feedback on
Set serveroutput off

```

Strategii de recuperare a bazelor de date Oracle

Principala responsabilitate a administratorului bazei de date este să fie pregătit din timp în cazul apariției unei căderi hardware, software, de rețea, de process sau de sistem.

Tipuri de eșec

1) *Eșecul instanței (Database Instance Failure)*-apare când un eveniment împiedică rularea normală a proceselor background (**PMON, SMON, DBWR, LGWR**). Acest tip de eșec poate fi cauzat de o problemă hardware sau software.

Realizarea instanței se realizează automat, procedura implicând două faze: *derularea înanite a tranzacțiilor comise* aplicând fișierele jurnal online și *derularea înapoi a tranzacțiilor necomise* utilizând segmentele de revenire. Această procedură se execută și atunci când baza de date este repornită după închiderea ei cu

ABORT-SHUTDOWN

2) *Eșecul media de disc (media disk failure)*-se manifestă prin incapacitatea BD de a citi sau de a scrie date, iar cauzele includ defectarea discului, blocuri etc..

Recuperarea media se realizează prin restaurarea fișierelor pierdute dintr-un backup recent și apoi aplicarea fișierelor **log online** sau arhiva.

Tipuri de recuperare

- *tipuri de recuperare media*
- *.pornirea bazei de date*
- *.recuperarea la nivelul bazei de date*
- *.recuperarea la nivelul tabelului*

Comanda **RECOVER**, are formatul general :

```

RECOVER[AUTOMATIC][FROM 'archive_file_location']
[[STANDBY][DATABASE][UNTIL CANCEL][UNTIL TIME time][UNTIL
CHANGE integer]
[using backup controlfile]
Tablespace 'TABELA_SPACE_NAME'
Datafile 'DATAFILE_NAME'
Continue

```

Cancel

Recuperarea la nivelul bazei de date-se utilizeaza când se recupereaza tabela de spatiu SYSTEM, un fisier de date ce face parte din tabela spatiu SYSTEM sau contine segmente de revenire active sau când se executa orice tip de recuperare incompleta.

Opțiunea UNTIL CANCEL –realizează recuperare incompletă și se utilizeaza când un fișier jurnal arhiva este deteriorat. Avem

1. restaurarea fisierelor de date și a fisierelor jurnal arhiva din cel mai recent backup
2. montarea BD cu comanda STARTUP MOUNT din SERVER MANAGER
3. Comanda RECOVER DATABASE UNTIL CANCEL-produce recuperarea BD aplicand primul fisier jurnal din secventa si ofera posibilitatea recuperarii anularii recuperarii inainte de a aplica urmatorul fisier jurnal
4. comanda RECOVER DATABASE CANCEL- produce oprirea procesului de recuperare
5. Deschiderea BD cu comanda ALTER DATABASE OPEN RESTLOGS

Opțiunea UNTIL TIME- realizează o recuperare incompletă

1. restaurarea fișierelor de date și a fisierelor jurnal arhiva din cel mai recent backup
2. montarea BD
3. Comanda *RECOVER[AUTOMATIC] DATABASE UNTIL TIME '2006-04-24 15:59:59'*
4. Deschiderea BD

Opțiunea *UNTIL CHANGE*- realizeaza o recuperare incompletă, până la un moment dat SCN(SYSTEM NUMBER CHANGE). Pentru a se vedea SCN-ul tranzațiilor comise se pot folosi view-urilor **system v\$log_history** (fișierul jurnal arhiva) și **v\$log** (jurnal online)

Select archive_name,low_change#,high_change# from v\$log_history;

Select group#,members,first_change# from v\$log;

Recuperarea la nivelul tabelii de spatiu- este o recuperare consistenta, deoarece se aplica la toate fisierele arhiva, în acest caz BD trebuie deschisa, iar tabela spatiu să fie offline

1. Deschiderea bazei de date
2. Comanda ALTER TABLESPACE nume_tab OFFLINE IMMEDIATE
SELECT * FROM V\$DATAFILE
1. Restaurarea fișierelor de date corespunzătoare tabelii de spatiu
2. Comanda Recover [AUTOMATIC]TABLESPACE nume_tab
3. se aplica comanda ALTER TABLESPACE nume_tab ONLINE

Tabele de spatiu ce contin segmente temporare, de index sau segmente de revenire pot fi refacute prin stergerea tabelii de spatiu cu comanda DROP TABLESPACE nume_tab, stergerea fizica de pe disc a fisierelor de date corespunzătoare acesteia, refacerea tabelii de spatiu și a segmentelor, folosind comenzile :**CREATE**

TABLESPACE,CREATE INDEX,CREATE ROLLBACK

Recuperarea la nivelul fisierului de date- este o recuperare consistentă, asemanatoare recuperării la nivelul tabelii de spatiu

1. deschiderea bd
2. comanda *alter database nume_fis offline*
Restaurarea fisierului de date din cel mai recent backup

1. comanda recover[automatic] datafile nume_fis
2. ALTER DATABASE nume_fis offline

Deteriorarea tuturor fișierelor online dintr-un grup care nu este activ

Când procesul LGWR va încerca să scrie în membrii unui grup redo log deteriorat, automat toți utilizatori BD vor fi deconectați, prin mesajul **ORA-01092:ORACLE instance terminated.Disconnection forced**, dacă se încerca o nouă conexiune la BD se primește mesajul de eroare: **ORA-03114 not connected to ORACLE sau ORA-00472:pmon process terminated with error**

Etapele de realizare:

1. Redeschiderea BD cu comanda *STARTUP FORCE (SHUTDOWN ABORT)*
2. Interogarea :select bytes/1024 from v\$log where group#=3;- pentru a vedea mărimea în K a fișierelor jurnal pierdute
3. stergerea grupului redo log 3:alter database drop log-file group 3;
4. (recuperarea grupului redo log 3:alter database add logfile group 3('/cafe/log31.log','/cafe/log32.log')size 500k;
Deschiderea bazei de date

Deteriorarea tuturor fișierelor jurnal online dintr-un grup care este activ:

În acest caz apare mesajul **“ORA-00257:ARCHIVER ERROR.....”**

Etapele de realizare sunt :

1. montarea bazei de date cu comanda *STARTUP MOUNT* din *SERVER MANAGER*
2. Interogarea :select group#,sequence#,bytes,first_change#,first_time,status from v\$log;

Concluzii

1) *Cum determinăm ce eșec a apărut ?* Multe dintre problemele apărute pot fi monitorizate din fișierul de alertă (ALERT LOG), ce conține informații generale despre pornirea, oprirea BD și erorile întâlnite pe parcursul funcționării acesteia și prin consultarea fișierelor de urmărire (TRACE FILES), ce conțin informații despre proces de background în parte (DBWR,LGWR,ARCH,PMON ETC...)

*Fisierele de alertă și fișierele de urmărire se găsesc într-un director controlat de parametrul de inițializare **BACKGROUND_DUMP_DEST***

2) *Cum determinăm ce trebuie să recuperăm ?* Putem detecta fișierele ce vor fi recuperate prin interogarea view-urilor de performanță sistem V\$:

- V\$DATAFILE- informații despre fișierele de date ;
- v\$logfile,v\$log- informații despre fis.jurnal online ;
- v\$log_history-fisierul arhivă ;
- v\$recover_file-fisierele care necesită recuperare

3) *performanța și succesul planului de arhivare și recuperare* depinde de doi factori: timpul necesar realizării procesului de recuperare și pierderile de date apărute.

9.1.2.Concurența este proprietatea bazei de date de a fi accesată de mai multe procese în același timp, fie acestea aplicații care se execută local sau la distanță.

Gestiunea tranzacțiilor [3]

SGBDD lucrează cu mai mulți utilizatori, care accesează concurent datele din tabele, accesul concurent al utilizatorilor este asigurat prin capacitatea de multiprogramare a S.O., care permite executia concurenta a mai multor procese.

A.Tranzacții

Definiție

O tranzacție este o unitate logica de prelucrare indivizibilă (atomică), a datelor unei baze de date prin care se asigură consistența acesteia.

A.1. Anomalii de execuție concurență a tranzacțiilor

Pentru studierea controlului concurenței și al refacerii datelor se vor aborda operațiile asupra bazei de date la nivel de articol de date și bloc de memorare pe disc.

A.2. Proprietățile tranzacțiilor[3]

Cele mai importante proprietăți ale tranzacțiilor sunt identificate astfel **ACID (atomicitate, consistență, izolare, durabilitate)**

a) Atomicitatea este proprietatea unei tranzacții de a reprezenta o unitate de execuție indivizibilă adică de a executa totul sau nimic.

b) consistența unei tranzacții înseamnă proprietatea acesteia de a efectua modificări corecte ale bazei de date, sau o tranzacție transformă o BD dintr-o stare consistentă în alta stare consistentă.

c) izolarea este proprietatea unei tranzacții de a face vizibile modificările efectuate după ce a fost validată (commit) dacă în acest timp sunt executate alte tranzacții concurente, acestea nu văd modificările parțiale efectuate de tranzacția respectivă până în momentul validării tranzacției.

d) durabilitatea este proprietatea prin care, după validarea unei tranzacții, modificările efectuate de acestea în baza de date nu vor mai fi pierdute datorită unor defectări de sistem.

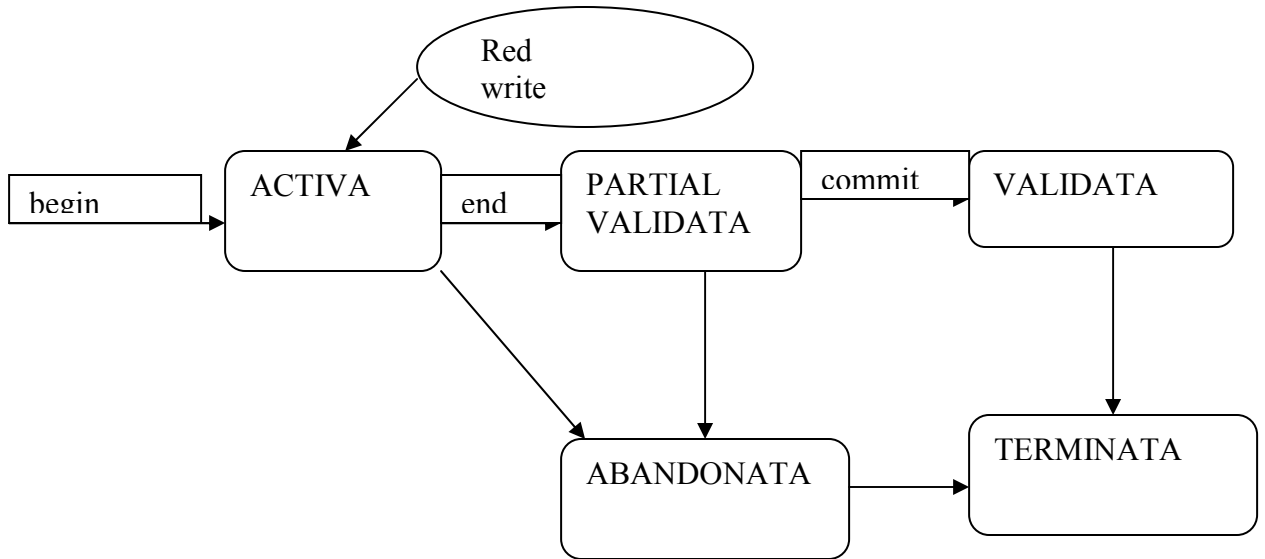
A.3. Stările tranzacțiilor[3]

În continuare se va studia cazul general, al tranzacțiilor de citire și scriere care efectuează atât regasiri cât și actualizări, care necesită tehnici de control al concurenței mult mai complexe.

Operațiile efectuate de o tranzacție și înregistrate de administratorul de refacere (recovery manager), sunt următoarele :

1. begin : această operație marchează începutul execuției unei tranzacții
2. read sau write : operații de citire și scriere
3. end
4. commit : această operație semnalează terminarea cu succes a tranzacției
5. rollback (abort) această operație semnalează că tranzacția respectivă a fost abandonată
6. undo este similară operației rollback, dar se aplică unei singure operații
7. redo: această operație specifică faptul că unele operații trebuie să fie executate din nou pentru a se putea valida întreaga tranzacție

Figura diagrama de stare a unei tranzacții



A.4 Planificarea tranzacțiilor[3]

O planificare S a n tranzacții T_1, T_2, \dots, T_n este o ordonare a operațiilor tranzacțiilor astfel încât, pentru orice tranzacție T_i care participa în S , operațiile lui T_i în S respectă ordnea inițială din T_i .

A.5 Serializabilitatea planificarilor[3]

Dacă doi utilizatori ai unei baze de date lansează simultan două tranzacții T_1 și T_2 și, nu este permisă nici o întrecere între operațiile celor două tranzacții, atunci sunt posibile două moduri de ordonare a operațiilor celor două tranzacții

1. se execută mai întâi toate operațiile tranzacției T_1 , urmate de executia tuturor operațiilor tranzacției T_2
2. se execută mai întâi toate operațiile tranzacției T_2 , urmate de executia tuturor operațiilor tranzacției T_1

Astfel de planificări, care nu întrec operațiile tranzacțiilor, ci le execută consecutiv, se numesc **planificări seriale**

Definiție

Planificări seriale

O planificare S se numește **serială** dacă pentru orice tranzacție T participantă în planificare, toate operațiile lui T se execută consecutiv în S , astfel, planificarea se numește **neserială**

Exemplu

$S_A: r1(X); w1(X); r1(Y); w1(Y); c1; r2(X); w2(X); c2;$

$S_B: r2(X); w2(X); c2; r1(X); w1(X); r1(Y); w1(Y); c1;$

Definiție

Planificări serializabile

O planificare a n tranzacții se numește **serializabilă** dacă este echivalentă cu o planificare serială a celor n tranzacții

Def

Planificări echivalente din p.v al conflictelor

7988

Doua planificari sunt echivalente din punct de vedere al conflictelor daca oricare pereche de operatii conflictuale se executa in aceeași ordine in cele doua planificari

B Tehnici de control al concurenței

B.1 Controlul executiei concurente a mai multor tranzactii este necesar pentru a asigura proprietatile ACID, si prin consistenta datelor

Controlul concurenței se poate realiza prin protocoale (set de reguli) impuse de tranzactii.

Cele mai importante tehnici de control al concurenței sunt cele bazate pe blocarea datelor prin intermediul **zăvoarelor (locks)** și cele bazate pe **marci de timp**

1. Controlul concurenței prin blocare se face folosind zăvoarele

Un **zavor** este o variabila asociata cu un articol al unei BD care descrie starea acelui articol in raport cu operatiile care se pot aplica acelui articol.

B.1 Tipuri de zăvoare

In SGBD se pot utiliza doua tipuri de zavoare : zavoare binare și cu stari multiple

Def :

Un zavor binar poate avea doua stari : liber (sau neblocat-unlocked) și ocupat (sau blocat-locked) sau, simplu, stările 1 și 0

Asupra unui zavor L(X) se pot executa doua operații : operatia de blocare :lock(x) și de eliberare unlock(x)

Algoritmul**Operatia lock(x)**

Bucla :TS L

JZ BUCLA

Zavorul L este ocupat

Executie operatii asupra articolului X

Operatia unlock(x)

STORE L,1

In cele ce urmeaza se pot preciza urmatoarele reguli :

1. O tranzactie T trebuie să lanseze o operatie de blocare a zavorului asignat articolului X (lock(x), inainte de a efectua operatia de citire, read(x) sau de scriere write(x)
2. O tranzactie T trebuie sa elibereze zavorul unui articol X prin operatia unlock(x), după ce a efectuat operatiile de citire si scriere
3. O tranzactie T nu poate cere un zavor pe care il detine deja
4. O tranzactie T nu poate elibera un zavor pe care nu il detine

B.2 Protocolul de blocare in doua faze[3]

O tranzactie respecta protocolul de blocare in doua faze daca toate operatiile de blocare a zăvoarelor preced prima operatie de eliberare a unui zavor

B.3 Impasul si amanarea nedefinita

Impasul este o blocare a executiei tranzacțiilor care apare atunci când doua sau mai multe tranzacții se așteapta una pe cealalta ca să elibereze un zăvor.

Pentru rezolvarea impasului se pot folosi doua soluții : prevenirea impasului sau detectia și eliminarea impasului.

Prevenirea impasului se poate face prin protocoale care impiedica aparitia acestuia, dar limiteaza gradul de concurenta al executiei tranzactiilor

O solutie pentru a rezolva problema impasului consta in detectia acestuia dupa ce a avut loc si eliminarea lui prin abandonare uneia din tranzactiile participante si anularea (rollback) a operatiilor acesteia.

Pentru detectia impasului se construiesc un graf de aşteptare sau graf de percedenta ale carui noduri reprezinta tranzactiile aflate in executie curentă

Def :

Amânare nedefinită

O tranzactie se afla în stare de amânare nedefinita daca ea nu poate continua executia pe o perioada lunga de timp, în timp ce toate celelalte tranzactii se execută normal.

Solutia standard de rezolvare este de a asigura o schema echilibrata de aşteptare a obţinerii zăvoarelor.

O astfel de schema este o coada de aşteptare de primul venit, primul servit (FIFO), în care tranzacţiile au posibilitatea de a bloca un zăvor în ordinea în care ele au cerut blocarea acestuia.

C. CONTROLUL CONCURENTEI BAZAT PE MARCI DE TIMP

Def : O marca de timp este un identificator unic al unei tranzactii, creat de SGBD, care se bazeaza pe timpul de start al tranzacţiei.

O marca de timp se poate crea fie folosind valoarea curenta a ceasului sistemului, fie folosind un numarator care este incrementat la fiecare asignare a unei noi marci. Pentru fiecare articol X al BD sse definesc doua marci de timp :

1. read_TS(X)- marca de timp de citire
2. write_TS(X)- marca de timp de scriere

C.1 Controlul concurenței bazat pe ordonarea operațiilor upa marcele de timp[3]

În tehnica de control al concurenței bazat pe ordonarea operațiilor după marcele de timp , ori de câte ori o tranzactie T încearca să citească să scrie în articolul X , se compara marca ei de timp cu mărcile de timp de citire și de scriere.

La lansarea unei operațiilor de scriere a articolului X (write(x)), poate să apară următoarele situații :

- a) dacă $read_TS(X) > TS(T)$, atunci tranzacția T trebuie să fie abandonată și rulată înapoi
- b) dacă $write_TS(X) > TS(T)$, atunci tranzacția T nu va executa operația de scriere
- c) dacă nici una din situațiile de mai sus nu au aparut, atunci T va executa operația de scriere în X și va seta $WRITE_TS(X) = TS(T)$
- d) dacă $write_TS(X) > TS(T)$, atunci tranzacția T trebuie să fie abandonată și reluată înapoi
- e) dacă $write(x)_TS(X) \leq TS(T)$, atunci tranzacția T va executa operația de citire din articolul X și va seta marca $read_TS(X)$.

C.2 Controlul concurenței bazat pe versiuni multiple ale articolelor[3]

Controlul concurent bazat pe versiuni multiple ale articolelor folosește toate mărcile de timp ale tranzacțiilor și ale articolelor.

Fiind memorate mai multe versiuni X_1, X_2, \dots, X_k ale articolului X, fiecare versiune cu mărcile de citire și de scriere , $read_TS(X_i)$, $write_TS(X_i)$, trebuie să respecte :

1. dacă tranzacția T lansează o operație de scriere a articolului x și dacă versiunea a lui X are cea mai mare marca de scriere , având $TS(<read_TS(X_i))$, atunci se anulează și rulează înapoi tranzacția T, astfel, se creează o nouă versiune X_j a lui x cu mărcile $read_TS(X_j) = write_TS(X_i)$
2. dacă tranzacția T lansează o operație de citire a lui x, atunci valoarea returnată este versiunea i a lui X

C.3 Controlul optimist al concurenței[3]

În tehnica de control optimist al concurenței nu se face nici un test în cursul execuției tranzacțiilor, dar actualizările nu se efectuează în tabele, ci și în copii locale ale articolelor

Fazele de execuție a controlului optimist al concurenței se sintetizează astfel :

1. faza de citire, tranzacția citește date din tabele bazei de date, dar modificările se aplică numai unor copii locale ale articolelor
2. faza de validare : se verifică dacă au fost respectate condițiile de serializabilitate
3. faza de scriere : dacă au fost respectate condițiile de serializabilitate , atunci modificările efectuate sunt aplicate articolelor din tabele BD.

Exemplu :Program tranzactii.sql

```

/*
*      Program PL/SQL pentru exemplificarea unei tranzacții
*
*/
CREATE OR REPLACE PROCEDURE test (val IN number)
AS
-- SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL READ COMMITTED;
BEGIN
  INSERT INTO EDITURI(IdEditura,locsediu,adresa,telefon,mobil,email,www)
VALUES(PK_EDITURI.NEXTVAL, 'BUCURESTI', 'STRADA
..','0211234567','0724123456','editura@all.ro','All.ro');
  IF val = 1
  THEN COMMIT;
  ELSE ROLLBACK;
  END IF;

END;
```

9.2.Crearea schemei de baze de date pe serverul Oracle

În continuare vom transforma arhitectura aplicației pe un server de baze de date Oracle, cu mențiunea că formularele și rapoartele rămân în Visial Foxpro, instalate pe stațiile rețelei

Procesul de migrare presupune parcurgerea în general a următoarelor etape:

Etapa I Portarea bazei de date în mediul serverului de baze de date care ar trebui realizată în doi pași:

P1. crearea schemei bazei de date, specificarea structurii tabelor, declararea restricțiilor, respectiv cele referențiale

P2. incarcarea datelor din mediul VFP in baza de date Oracle

Etapa II Configurarea mediului client/server sau, altfel spus, crearea canalului de legătură între clientul VFP și serverul Oracle

Etapa III Crearea mecanismului de acces și actualizare (regăsire și modificare/inserare/stergere) a înregistrărilor din baza de date Oracle prin structurile de date specifice clientului VFP

Etapa IV Redefinirea formularelor și rapoartelor ce vor rula pe clientul VFP, astfel încât să gestioneze corect datele rezidente pe serverul Oracle pe care le vor accesa prin mecanismele din etapa anterioară, respectiv tratarea erorilor

Definiție: Un sistem informatic client-server este un model de lucru în care mai multe programe autonome comunică prin schimb de mesaje

În general, clienții sunt calculatoare personale utilizate pentru activități de gestionare a datelor. După *Sinha*, un post client se caracterizează prin faptul că :a) reprezintă o interfață utilizator care e de obicei grafică (GUI), b) formulează

interogari, c) transmite interogari/comenzile respective serverului prin intermediul unei tehnologii de comunicație, d) analizeaza datele din rezultatele de la c) primite de la server, iar un server prin faptul ca: a) furnizeaza un serviciu clientului; b) raspunde la interogari/comenzile clientului; c) ascunde detaliile sistemului client/server, facând transparent dialogul dintre client și server

1. Migrarea bazei de date din VFP in Oracle s-ar putea realiza folosind meniul *Tools → wizard → upsizing*, prin selectarea din dialogul wizard *selection a optiuni Oracle upsizing wizard*.

Aceasta ar trebui să refacă baza de date pe o platforma Oracle, redefinind structura tabelor

Listing 9.2 scriptul de creare a bazei de date biblioteca in VFP

Setup.prg

```
close data all
close database all
close table all
close all
set default to c:\biblio\database
**se sterge baza de date (dictionarul de date
)biblioteca=biblio
delete database biblio DELETETABLES
**se recreaza baza de date biblio
create database biblio
*se creaza tabelele bazei de date biblio
*tabela de autori
create table autori(
grupa char(9);
primary key,;
check(grupa=ltrim(proper(grupa)));
error 'Prima litera trebuie sa fie majuscula, restul
litere mici !',;
cifra number(2);
)
*tabela clasificare universala zecimala(czu)
create table czu(
dendiviz char(35);
primary key,;
check(dendiviz=ltrim(proper(dendiviz)));
error 'Prima litera din cuvintul denumire diviziune este
majuscula !',;
clasa char(15);
)
*tabela comenzi de carti
create table comenzi(
unitatea char(25),;
autor char(25),;
titlu char(25),;
precom char(20),;
repartiz char(20),;
mentiuni char(20),;
datacom date,;
```

7988

```

nrex number(4);
)
*tabela REVISTE -EVIDENTA PRELIMINARA
CREATE TABLE reviste(
nrinv number(6);
primary key;
check(nrinv>0);
error 'Nr.inventar trebuie sa fie mai mare decat zeo
!';
titlu char(25);
check(substr(titlu,1,1)=upper(substr(titlu,1,1)));
error 'Prima litera din titlu trebuie sa fie majuscula
!';
editor char(25);
loc char(15);
editura char(15);
perioada number(4);
primit char(10);
cost number(10);
nrfact number(10);
nrpag number(4);
nrex number(4);
anedi number(4);
ancal number(4);
luna char(15);
check(substr(luna,1,1)=upper(substr(luna,1,1)));
error 'Prima litera din luna trebuie sa fie majuscula
!';
index1 char(10);
mentiuni char(15);
cota char(20);
semna char(15);
issn char(9);
)
*tabela ZIARE -EVIDENTA PRELIMINARA
CREATE TABLE ziare(
nrinv number(6);
primary key;
check(nrinv>0);
error 'Nr.inventar trebuie sa fie mai mare decat zeo
!';
titlu char(25);
check(substr(titlu,1,1)=upper(substr(titlu,1,1)));
error 'Prima litera din titlu trebuie sa fie majuscula
!';
editor char(25);
loc char(15);
editura char(15);
perioada number(4);
primit char(10);
cost number(10);
nrfact number(10);
nrpag number(4);

```

7988

```

nrex number(4),;
anedi number(4),;
ancal number(4),;
luna char(15);
check(substr(luna,1,1))=upper(substr(luna,1,1));
error 'Prima litera din luna trebuie sa fie majuscula
!';
index1 char(10),;
nrziar number(6),;
dataz date,;
mentiuni char(15),;
cota char(20),;
semna char(15),;
issn char(9);
)

```

```

*tabela CARTI EVIDENTA CARTILOR INTRATE- IESITE DIN
BIBLIOTECA

```

```

CREATE table carti(
nrinv number(6);
primary key,;
nrfact number(15),;
dataprim date,;
primirea char(15),;
furnizor char(20),;
adresa char(20),;
www char(15),;
email char(20),;
telefon char(15),;
nrex number(6),;
canti number(6),;
pret number(15,2),;
valoare number(15,2),;
nropag number(6),;
isbn char(25),;
datac date,;
mentiuni char(20),;
repartiz char(20),;
czu1 char(20),;
czu2 char(20),;
czu3 char(20),;
czu4 char(20),;
numel char(15),;
check(numel=ltrim(proper(numel)));
error 'Prima lietra este obligatoriu majuscula !';
pren1 char(20),;
nume2 char(15),;
pren2 char(20),;
nume3 char(15),;
pren3 char(20),;
autori char(35),;
titlu char(35);
check(substr(titlu,1,1)=upper(substr(titlu,1,1)));

```

7988

```
error 'Prima litera trebuie sa fie majuscula !',;
locul char(15),;
editura char(20),;
anul number(4),;
inaltime numer(5),;
cuvintech char(15),;
cota char(20),;
semna char(20),;
formate char(15),;
cante number(6),;
vale number(15,2),;
cantec number(6),;
valec number(15,2),;
canter number(6),;
valer number(15,2),;
canteu number(6),;
valeu number(15,2),;
cantea number(6),;
valea number(15,2),;
stoc number(15),;
sold number(15,2);
)
```

```
*tabela CLIENTI -inscrisi
create table clienti(
nrpermis number(6) NOT null;
PRIMARY KEY ,;
nume char(25),;
pren char(15),;
adresa char(30),;
telefon char(15),;
loc char(15),;
telem char(15),;
bi char(15),;
eliberat char(15),;
datae date,;
datanast date,;
studii char(15),;
ocupatia char(25);
)
```

```
*tabela edituri
CREATE TABLE edituri(
editura char(30);
PRIMARY key,;
locsedi char(30),;
adresa char(30),;
telefon char(10),;
mobil char(10),;
email char(30),;
www char(30);
```

7988

```

)
*tabela titluri
CREATE TABLE titluri(
idisbn number(13) not null;
PRIMARY KEY,;
isbn char(13)not null,;
titlu char(60)not null,;
nrinv number(6),;
nrfact number(15),;
anaparitie number(4),;
pret number(12,2),;
dataprim date,;
repartiz char(20),;
mentiuni char(20),;
nrexem number(6),;
editura char(30) NOT null,;
FOREIGN KEY editura TAG editura REFERENCES edituri TAG
editura;
)
*tabela exemplare
CREATE TABLE exemplare(
idcota number(15) NOT null;
PRIMARY key,;
cota char(15) NOT null,;
formatul char(15),;
nrpag number(4),;
isbn char(13)not null,;
idisbn number(13)not null,;
FOREIGN KEY idisbn TAG idisbn references titluri TAG
idisbn;
)

*tabela titlui_autori
CREATE TABLE titluri_autori(
idisbn number(13)not null,;
isbn char(13) NOT null,;
autor char(30)not null,;
PRIMARY KEY STR(idisbn,13)+autor TAG primaru,;
foreign KEY idisbn TAG idisbn references titluri TAG
idisbn;
)

*tabela titluri_cuvinte
CREATE TABLE titluri_cuvinte(
idisbn number(13)not null,;
isbn char(13) NOT null,;
cuvinte char(30),;
primary key STR(idisbn,13)+cuvinte tag primaru,;
foreign key idisbn tag idisbn references titluri tag
idisbn;
)

*tabela imprumut

```

7988

```

CREATE TABLE imprumut(;
nrpermis number(6) NOT null,;
idisbn number(13) NOT null,;
isbn char(13) NOT null,;
nrinv number(6),;
dataimp date,;
autor char(30),;
titlu char(60),;
czu char(20),;
cota char(15),;
numepren char(30),;
datarest date,;
PRIMARY KEY STR(nrpermis,6)+STR(idisbn,13) TAG
primaru,;
FOREIGN KEY nrpermis TAG nrpermis REFERENCES clienti
TAG nrpermis;
)

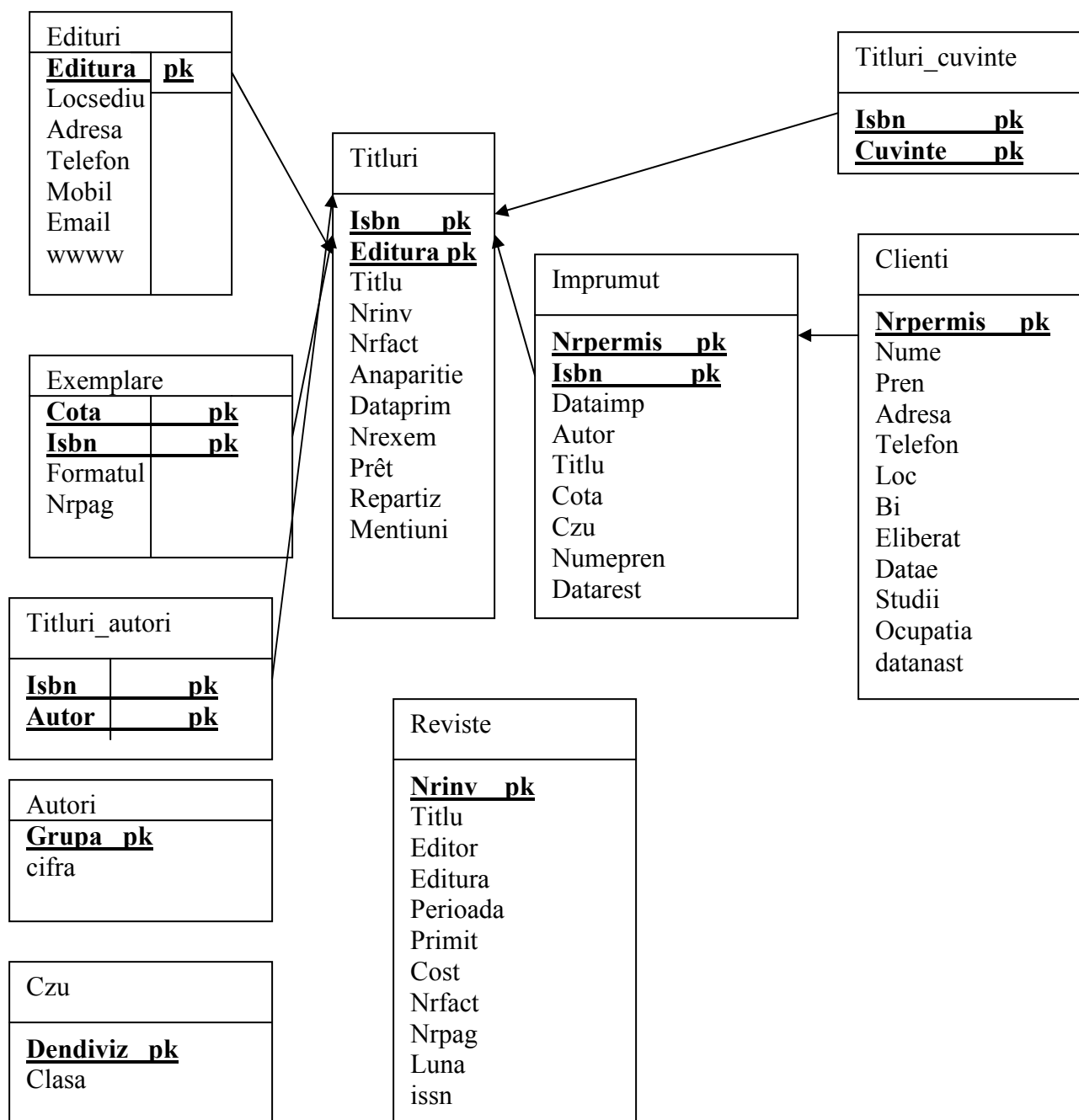
```

*tabela REGISTRUL DE INVENTAR AL CARTILOR DIN
BIBLIOTECA

```

create table inventar(;
nrinv number(6);
primary key,;
datai date,;
autor1 char(35),;
autor2 char(35),;
autor3 char(35),;
autorul char(35),;
titlul char(40),;
locul char(20),;
editia char(15),;
editura char(25),;
anul number(4),;
pret number(15,2),;
czu char(15),;
semn char(12),;
cota char(30),;
nrcrti number(10),;
nrcrtii number(10),;
mentiuni char(25);
);

```


Pasul 1 Schema bazei de date BIBLIOTECA**1)Prezentarea schemei bazei de date BIBLIOTECA**

1)Tabela Autori –conține informații despre nomenclatorul de autori –numită tabela de autori a lui Cutter Ch .Numarul din tabela, corespunzator primei sau primelor silabe (grupe de litere) a numelui de autor sau titlului puclicatiei, se

7988

adauga la initiala autorului sau primului cuvant din titlului, se obține semnul de autor

Tabela de autori are urmatoarea structura :

- Grupa,c,9 –reprezinta grupa de autori, fiind si cheia primara
- Cifra,n,2 –cifra corespunzatoare tablei

Exemplu

Grupa	Cifra	Grupa
A	10	B
Aa	11	Ba
Abe	12	Bac

Exemple de codificare semn autor

2)*Tabela CZU (Clasificarea zecimala universală)*-contine totalitatea cunostintelor umane ca o singura unitate impartita in zece mari clase, notate cu cifra arabe, de la 0-9, iar fiecare clasa se imparte in 10 subdiviziuni etc.....

Cota se noteaza pe fisa cu o linie orizontala despartitoare la mijloc și se completeaza in colțul stanga-sus, iar in colțul stanga –jos indicele CZU, care indica locul fisei in catalogul systematic

Tabela CZU are urmatoarea structura :

-dendiviz,c,35-subdiviziunea carti-fiind cheia primara, fără spatii la inceput de text

-clasa,c,15-reprezinta clasa

Exemplu

Dendiviz	Clasa
Generalitati	0
Informatica	51
Comert.relatii economice internationale.	339

3)Tabela EDITURI-reprezinta nomenclatorul editurilor de publicații având urmatoarea structura de baza

- Editura,c,30-reprezinta editura (de exemplu:ALL,POLIROM,TEHNICA ETC....), care reprezinta si cheia primara
- Locsediu,c,30-locul sediu al editurii (ex:Bucuresti,Iasi....)
- Adresa,c,30-adresa completa a editurii (strada,bloc,nr,ap etc....)
- Telefon,c,10-reprezinta telefonul fix
- Mobil,c,10-telefonul mobil;
- Email,c,30-adresa de e-mail al editurii
- Www,c,30-adresa de internet al editurii

Editura	Locsediu	Adresa	Telefon	Mobil	Email	Www
All	Bucuresti	b-dul Timisoara	0214130715	0724123456	edit@all.ro	All.ro

4)Tabela Comenzi contine informatii despre comenzile facute de catre o biblioteca,avand structura:

- Editura,c,30-reprezinta editura de publicatie
- Autor,c,35 –autorul cartii
- Titlul,c,60 –titlul publicatiei
- Repartiz,c,20-reprezinta repartizarea cartilor conform structurii,anume:CZU1/3,902/904,908,93/99-Filosofie,czu 5/6,91-stiinte

exacte, tehnica, geografie, czu 8-lingvistica, czu 0,7,929-generalitati etc....

- Mentiuni,c,30-mentiunea cartii
- Datacom,date-data comenzii
- Nrex,n,4-numarul de exemplare oferite/cerute

5)Tabela TITLURI –contine informatii despre cartile intrate/iesite /interschimbate intr-o biblioteca, având urmatoarea structura de baza:

- ISBN,C,13-NOT NULL-reprezinta numarul standard international pentru carti, fiind și cheia primara de exemplu (ISBN=973-9392-46-6ETC...), iar pentru reviste, ziare periodice se utilizeaza ISSN
- TITLUL,C,60-titlul cartii (de exemplu:sistem de gestiune a bazelor de date –aplicatii)
- Nrinv,n,6-reprezinta numarul de inventar scris pe carte
- Nrfact,n,15-reprezinta numarul documentului de intrare (factura,aviz,etc....)
- Anaparitie,n,4-anul aparitiei ⊗ex:2005,2006)
- Prêt,n,12,2-pretul cartii
- Dataprim,date-data primirii cartii in biblioteca sub forma zz.ll.aaaa
- Repartiz,c,20-repartizarea dupa continut ,vezi tabela de comenzi
- Mentiuni,c,20-la fel;
- Nrexem,n,6-reprezinta numarul de exemplare intrate/iesite/interschimbate intr-o biblioteca
- Editura,c,30-editura care reprezinta o cheie straina pentru tabela edituri

6)Tabela Exemplare-contine date despre cota topografica ,respectiv formatul care are urmatoarea structura:

- Cota,c,15,not null –cotoa topografica prezentata in tabela clasificarea zecimala univcersala(CZU), fiind si cheia primara
- Formatul c,15-formatul (inaltimea publicatiei)-asezarea cartilor in depozite pe rafturi,avand urmatoarele informatii :
 - Formatul I-<20cm
 - Formatul II –de la 20 cm-la 25 cm
 - Formatul III-de la 25-la 30 cm
 - Formatul IV –de la 30-38 cm
 - Formatul V peste 38 cm

Marcat in cota prin cifre romane de exemplu I 3214, V 324-formeaza cota topografica, pentru diferite categorii de tipărituri se utilizeaza alte litere P(periodice),M(muzica),H(harta),Ars(arta)etc.....

- Nrpag,n,4-inseamna numarul de pagini
- Isbn,c,13 numarul standard international penru carti-fiind cheia starina

7)Tabela titluri_autori –contine informatii despre autorii publicației ,având structura:

- Isbn,c,13-not null –cheie straina decalarata prin references titluri tag isbn;
- Autor,c,35-reprezinta autorul cartii –not null cu mentiunea ca prima litera trebuie sa fie masjuscita si fara spatii la inceput
- Cheia primara fiind isbn+autor

8)Tabela titluri_cuvinte-contine informatii despre cuvintele cheie ale cartilor,anume:

(baze de date relationale, aplicatii distribuite realizate cu Java...), cu structura:

- Isbn, c, 13
- Cuvinte, c, 30-reprezinta cuvintele cheie ale publicatiei
- Cheia primara=isbn+cuvinte

9)Tabela Clienti-reprezinta tabela cu informatii despre inscrierea cititorilor intr-o biblioteca, cu urmatoarea structura:

- Nrpermis, n, 6-numar permis de intrare care este unic, fiind si cheia primara a tabelului
- Nume, c, 25; pren, c, 15-numele /prenumele cititorului (elevului din cadrul scolii/profesorului)
- Adresa, c, 30-adresa completa conform actului de identitate
- Telefon, c, 10-numar de telefon fix, mobil, acasa, scoala, serviciu;
- Loc, c, 15-locatitata
- Bi, c, 15-seria buletinului de identitate si seria
- Eliberat, c, 15-date, date-data eliberarii
- Studii, c, 15-studii {elev, student,}
- Ocupatia, c, 25-ocupatia de baza a profesorului, elevului etc...

10)Tabela imprumut de carti –reprezinta fişa centrala de contact de imprumut de carti catre cititori inregistrati, avand structura de baza:

- Nrpermis, n, 6-fiind cheia primara de la tabela clienti, daca nu exista in baza de date atunci nu se poate imprumuta o carte
- Nrinv, n, 6-numar inventar inregistrat pe carte
- Dataimp, date-data imprumutului sub forma zz/ll/aaaa
- Autor, c, 35-autorul cartii de imprumutat
- Titlu, c, 60-titlul cartii de imprumutat
- Czu, c, 20-indicele de cota prezentat in tabela CZU
- Cota, c, 15-cota topografica prezentata anterior
- Numepren-numele /prenumele cititorului adaugat autmat din tabela clienti
- Datarest, date (zz/ll/aaaa)-reprezinta data restituirii cartii, fiind atributul cel mai important ,care o conditie de 15 zile –necesara in stabilirea listei restantelor de carti , conform fisei cartilor
- Cheia prima este formata din str(nrpermis,6)+str(nrinv,6)

11)tabela de vederi :fisa cartii,fisa de imprumut,lista restantelor,reviste,ziare
Fisa de catalog are dimensiuni de stas international,iar in lipsa lor se folosesc listele obisnuite listate la imprimanta

Fisa de catalog

Descrierea bibliografica prezinta elementele esentiale de identificare a publicatiei:titlul, autorul/autorii sau responsabili de lucrare,editia, date de publicare (loc,editura,an), descrierea cantitativa(paginatia), colectia, alte note si numarul standard (ISBN) pentru carti si ISSN pentru periodice

In afara de aceste elemente de descriere bibliografica, pe fiecare fisa se stabileste cate o vedeta, vedeta este cuvintul care da ordinea de intrare a fisei in catalog si care se scrie pe primul rand de la prima verticala

In vedeta,numele autorilor personali se scriu mai intai cu numele si apoi cu prenumele

Schema generala este:

7988**VEDETA**

Titlul:informatii la titlu/mentiune de responsabilitate(autorii asa cum sunt trecuti pe carte),-editia.

-loc publicare:editura,anul publicarii.

Paginatie:ilustratii.-(colectia;numarul in cadrul colectiei).

Note.

I.S.B.N

Punctuatia din schema de mai sus trebuie respectat intocmai:

Exemplu:

Programare avansata in Oracle 9i/Ileana Popescu,Alexandra Alecu,Letita

Velescu,Gabariela Florea

Bucuresti:Editura Tehnica,2004

Bibliografie.

ISBN 973-31-2208-4

I..Popescu,Ileana

II..Alec,Alexandra

III.Velescu,Letita

IV.Florea,Gabriela

004.42 ORACLE9i

12)Oraganizarea cataloagelor

In bibliotecile mici sunt folosite doua tipuri de *cataloage*:

a)*catalogul alphabetic*-organizat dupa numele autorilor sau titlurilor de anonime;

b)*catalogul systematic*-structurat dupa clasificarea zecimala universală

Convertirea programului scris în VFP în ORACLE

Vom converti acest script tinând cont de urmatoarele caracteristici ale limbajului

SQL-DDL propriu *Oracle*:

- Frazele SQL din Oracle se pot intinde pe mai multe randuri (ndespartite prin caractere speciale cum este ; in VFP), finalul lor fiind declarat prin caracterul “;”
- In fraza *CREATE TABLE* din VFP, restrictiile de la nivelul câmpurilor sunt despartite prin caracterul “;”, iar câmpurile –prin lipsa oricarui caracter special în mediul Oracle inasa,restrictiile nu sunt despartite prin “;”, prezența acestuia semnificând incheierea declarațiilor pentru un câmp (adica nume+tip data+restrictii) sau incheierea declarațiilor pentru fiecare restrictie de la nivelul intregii tabele
- In ceea ce priveste tipurile de date, vom respecta urmatoarele reguli:
 - tipul VFP *number* va corespunde cu *number* din Oracle
 - tipul char va corespunde in Oracle daca respectivul câmp face parte dintr-o cheie primara sau straina,sau cu *varchar2*
 - pentru tipul logic logic nu exista in Oracle ,atunci acesta poate fi convertit in char ,fie in number ,iar respectivul câmp va fi declarat un check care are doua valori (.t.=adevarat,f.=false)
 - tipurile *date* și *datetime* vor fi convertite in DATE al Oracle
- In ceea ce priveste restrictiile din VFP
 - VFP Primary key –Oracle PRIMARY KEY,VFP Check-Oracle check,vfp NOT NULL-Oracle not null, VFP foreign key– oracle foreign key vfp unique-oracle unique key, funcții:
 - funcția PROPER din VFP –INITCAP Oracle
 - functia INLIST() din VFP-va fi transformată in ORACLE printr-o expresie continând operatorul IN;

- -funcția DATE() din VFP (data sistemului)-Oracle este SYSDATE
Funcția between() din VFP –BETWEEN din Oracle;
 - <expresie evaluate> BETWEEN <expresie limita inferioara>AND<expresie limita superioara>;
 - invocarea unei valori tip data calendaristica in VFP prin genul de forma({01/01/2006} va fi tradusa in Oracle prin TO_DATE
 - in restricția PRIMARY KEY, UNIQUE și FOREIGN KEY din Oracle sunt specificate câmpurile și eventual tabele participante sunt expresii de indexare ca in VFP, construirea și gestionarea expresiilor indecșilor corespunzatori nefiind transparența dezvoltatorilor de exemplu expresia din VFP
 - PRIMARY KEY isbn+autor funcție tag primar1 va corespunde in Oracle cu

CONSTRAINT PRIMARY primary key (isbn,autor)

Listing 9.2.2 crearea_bd_biblioteca_oracle.sql script pentru crearea bazei de date Oracle

```
drop table imprumut;
drop table clienti;
drop table titluri_cuvinte;
drop table titluri_autori;
drop table exemplare;
drop table titluri;
drop table edituri;
drop table czu;
drop table autori;
drop table reviste;
drop table ziare;
drop table carti;

create table autori(
  grupa varchar2(9) primary key
  ,cifra number(2)
)
/

create table czu(
  dendiviz varchar2(35) primary key
  ,clasa char(15)
)
/

create table edituri(
  editura varchar2(30) primary key
  ,locsediu varchar2(30)
  ,adresa varchar2(30)
  ,telefon char(10)
  ,mobil char(10)
  ,email varchar2(30)
  ,www varchar2(30)
)
/
```

/

```
create table titluri(  
  idisbn number(13) not null primary key  
  ,titlu varchar2(60) not null  
  ,editura varchar2(30) not null references edituri(editura)  
  ,nrinv number(6)  
  ,nrfact number(15)  
  ,anaparitie number(4) default extract (year from current_date)  
  ,dataprim date default sysdate  
  ,nrexem number(4)  
  ,pret number(12,2)  
  ,repartiz varchar2(20)  
  ,mentiuni varchar2(20)  
)  
/
```

```
create table exemplare (  
  idcota number(15) not null primary key  
  ,formatul varchar2(15)  
  ,nrpag number(4)  
  ,idisbn number(13) not null references titluri(idisbn)  
)  
/
```

```
create table titluri_aurori(  
  idisbn number(13) not null references titluri(idisbn)  
  ,autor varchar2(30) not null  
  ,primary key(idisbn,autor)  
)  
/
```

```
create table titluri_cuvinte(  
  idisbn number(13) not null references titluri(idisbn)  
  ,cuvinte varchar2(30)  
  ,primary key(idisbn,cuvinte)  
)  
/
```

```
create table clienti(  
  nrpermis number(6) not null primary key  
  ,nume varchar2(25)  
  ,pren varchar2(15)  
  ,adresa varchar2(30)  
  ,telefon char(10)  
  ,loc varchar2(15)  
  ,telem char(10)  
  ,bi char(15)  
  ,eliberat varchar2(15)  
  ,datae date default sysdate  
  ,datanast date default sysdate  
  ,studii varchar2(15)  
  ,ocupatia varchar2(25)
```

)
/

```
create table imprumut(  
nrpermis number(6) not null references clienti(nrpermis)  
,idisbn number(13)  
,nrinv number(6)  
,dataimp date default sysdate  
,autor varchar2(30)  
,titlu varchar2(60)  
,czu varchar2(20)  
,cota varchar2(15)  
,numepren varchar2(30)  
,datarest date default sysdate  
,primary key(nrpermis,idisbn)  
)  
/
```

```
create table reviste(  
nrinv number(6)  
,titlu varchar2(60)  
,editor varchar2(25)  
,loc char(15)  
,editura1 varchar2(15)  
,perioada number(4)  
,primit char(10)  
,cost number(10)  
,nrfact number(10)  
,nrpag number(4)  
,nrex number(4)  
,anedi number(4)  
,ancal number(4)  
,luna varchar(15)  
,index1 char(10)  
,mentiuni varchar2(15)  
,cota varchar2(20)  
,semna char(15)  
,issn char(9)  
)  
/
```

```
create table ziare(  
nrinv number(6)  
,titlu varchar2(60)  
,editor varchar2(25)  
,loc char(15)  
,editura1 varchar2(15)  
,perioada number(4)  
,primit char(10)  
,cost number(10)
```



```
,nrfact number(10)
,nrpag number(4)
,nrex number(4)
,anedi number(4)
,ancal number(4)
,luna varchar2(15)
,index1 char(10)
,mentiuni varchar2(15)
,cota varchar2(20)
,semna char(15)
,nrziar number(6)
,issn char(9)
)
/
```

```
drop table inventar;
```

```
create table inventar(
nrinv number(6) not null primary key,
datai date default sysdate,
autor1 varchar2(35),
autor2 varchar2(35),
autor3 varchar2(35),
autorul varchar2(35),
titlul varchar2(60),
locul varchar2(20),
editia varchar2(15),
editura varchar2(30),
anul number(4),
tehnica varchar2(20),
formatul varchar2(20),
pret number(15,2),
cota varchar2(15),
czu varchar2(15),
semn varchar2(15),
nrcrti number(10),
nrcrtii number(10),
mentiuni varchar2(25)
)
/
```

Listing 9.2.3 generare_script_bd_oracle.prg **Program pentru popularea bazei de date oracle**

```
PROCEDURE generare_script_bd_oracle
PARAMETERS numebazadate,dirsriptgenerat
LOCAL
nrtable,a_table(1),nume_script_pop_tbl,numescriptgenera
t
IF !dbUSED(numebazadate)
OPEN DATABASE (numebazadate) SHARED
```

7988

```

ENDIF
IF EMPTY(dirscriptgenerat)
dirscriptgenerat=SYS(5)+SYS(2003)
ENDIF
numescriptgenerat=dirscriptgenerat+'\populare_bd_'+nume
bazadate+'.sql'
MESSAGEBOX('atentie ! veti obtine un script localizat
in '+numescripgenerat+'!')

nrtable=ADBOBJECTS(a_table,"table")

SET TEXTMERGE on
SET TEXTMERGE TO (numescriptgenerat) noshow
\\<<DATETIME()>>

FOR i=1 TO ALLEN(a_table,1)
IF EMPTY(numescriptgenerat)

nume_script_pop_tbl=SYS(5)+SYS(2003)+'\populare_'+a_tab
le(i)+'.sql'
ELSE
nume_script_pop_tbl=dirscriptgenerat+'\populare_'+a_tab
le(i)+'.sql'
ENDIF
\\@@
\\<<nume_script_pop_tbl>>
ENDFOR
\
\commit;
set textmerge to
SET TEXTMERGE off

FOR j=1 TO ALLEN(a_table,1)
generare_insert_sql(a_table(j),dirscriptgenerat)
ENDFOR
ENDPROC

PROCEDURE genereare_insert_sql
PARAMETERS numetabela,dirscript
LOCAL
nrcampuri,a_campuri(1),sir_clauza_campuri,sir_clauza_va
lues,sir_sql_cmd
CLEAR
SET STRICTDATE to 0
SET DATE TO british
SET CENTURY on
IF !USED(numetabela)
USE (numetabela) IN 0 SHARED
ENDIF
nrcampuri=AFIELDS(a_campuri.numetabela)
SELECT (numetabela)
sir_clauza_campuri=''

```

7988

```

sir_clauza_values=''
sqlcmd=''
IF EMPTY(dirscript)
numescript=SYS(5)+SYS(2003)+'\populare_'+numetabela+'.s
ql'
ELSE
numescript=dirscript+'\populare_'+numetabela+'.sql'
ENDIF
?'atentie !veti obtine un script localizat in
'+numescript+'!'

```

```

FOR i=1 TO ALLEN(a_campuri,1)
  IF INLIST(a_campuri(i,2),'N','C','D','T','L')

```

```

sir_clauza_campuri=sir_clauza_campuri+a_campuri(i,2)
  IF i<> ALLEN(a_campuri,1)
    sir_clauza_campuri=sir_clauza_campuri+", "
  ENDIF
ENDIF
ENDFOR

```

```

SET TEXTMERGE on
SET TEXTMERGE TO (numescript) noshow
\\<<DATETIME()>>
nrinreg=RECCOUNT()
SCAN

```

```

FOR i=1 TO ALLEN(a_campuri,1)
  IF INLIST(a_campuri(i,2),'N','C','D','T','L')

```

```

sir_clauza_campuri=sir_clauza_campuri+a_campuri(i,2)
  IF i<> ALLEN(a_campuri,1)
    sir_clauza_values=sir_clauza_values+", "
  ENDIF
ENDIF
ENDFOR

```

```

sqlcmd='insert into
'+numetabela+'values('+sir_clauza_values+');'
WAIT WINDOW
'asteptati<<<'+ALLTRIM(STR(RECNO()))+'/' +ALLTRIM(STR(nr
inreg)) nowait
\\<<sqlcmd>>
sir_clauza_values=''
ENDSCAN
\
\COMMIT;
SET TEXTMERGE TO
SET TEXTMERGE OFF
WAIT WINDOW "GATA !" NOWAIT
retu

```

```

FUNCTION FORMAT_expresie_valoare
PARAMETERS numevar
DO case
CASE ISNULL(&numevar)
RETURN 'null'
CASE VARTYPE (&numevar)='N'
RETURN ALLTRIM(STR(&NUMEVAR,16,2))
CASE VARTYPE (&NUMEVAR)='C'
RETURN CHR(39)+ALLTRIM(&NUMEVAR)+CHR(39)
CASE VARTYPE (&NUMEVAR)='D' OR
VARTYPE (&NUMEVAR)='T'
RETURN

'TO_DATE(' CHR(39)+DTC (&NUMEVAR)+CHR(39)+',' +CHR(39)+'D
D/MM/YYYYHH:MI:SS'+CHR(39)+')'
CASE VARTYPE (&NUMEVAR)='L'
RETURN ALLTRIM(STR(IIF (&NUMEVAR,1,0)))
OTHERWISE
RETURN '<unknown>'
ENDCASE
Return

```

9.3.Configurarea mediului client-server

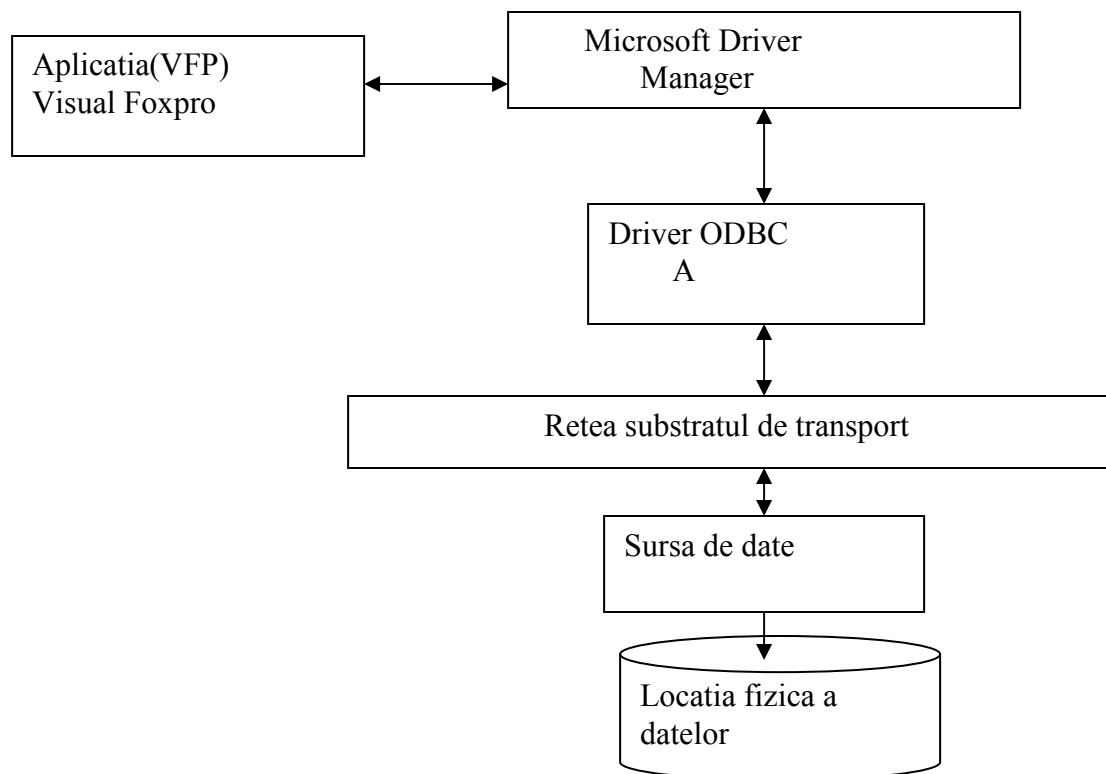
Client-VisualFoxpro(VFP)-server Oracle 9i

9.3.1.ODBC-drivere ODBC [7]

OpenDatabase Conncektiv(ODBC), reprezintă o interfață care permite unei aplicații să acceseze date din surse diferite: *Oracle*, *MS SQL server*,

Legatura între aplicatiile ce exploateaza aceste surse de date si serverele BD se realizeaza prin drivere specifice, care reprezinta de fapt ,DDL-uri invocate atunci cand se solicita accesul la o anumita sursa de date, deci prin urmare se poate conecta la oricare sursă pentru care există drivere.

Figura componentele ODBC



Interfata ODBC defineste :

1. o bibliotecă de apeluri de funcții care permit unei aplicații să se conecteze la o sursă de date, se execute fraze SQL și să primească rezultatele acestora ;
2. modalitate standard de conectare la o sursă de date externă ;
3. modalitate standard de reprezentare a tipurilor de date
4. recepționarea printr-un mecanism standardizat al erorilor generate de motoarele diferitelor servere de baze de date care gestionează BD sursa
5. traducerea specificațiilor SQL în specificații proprii serverelor ce gestionează datele aparținând tot driverelor ODBC

9.3.2.Clientul ORACLE și protocolul de conectare NET [7]

Într-o configurație client-server, dialogul dintre cele două entități pot fi rezumat astfel :

Când un client trimite o cerere (frază SQL) către un server BD, acesta o recepționează, o execută, după care trimite ca răspuns rezultatul frazei SQL sau erorile care rezultă în urma execuției.

O astfel de comunicare simplă și comodă între clienți și serverele de baze de date este posibilă în tehnologia Oracle prin protocolul NET.

Protocolul NET se sprijină pe substratul de transport din stiva protocoalelor de rețea (TCP/IP, SPX/IPX) furnizează în principal trei funcții de bază care se referă la :

1. operațiile de conectare
2. operațiile privitoare la date (transferul datelor între client și server)

3. operațiile legate de excepțiile evenimentelor anormale ce pot surveni în cadrul unei sesiuni client-server

O sesiune de lucru Oracle nu poate fi descrisa fara a avea o imagine, a ceea ce se intampla ce cererile clientilor o data ajunse pe masina care ruleaza serverul Oracle 9i.

Rolul esential în aceasta privinta il are un serviciu special în (WINDOWS 2000,2003) numit **LISTENER**

Aceasta receptioneaza cererile trimise către serverul Oracle prin diferitele protocoale de retea și le redirecționeaza (ruteaza) catre bazele de date carora le sunt adresate efectiv.

Procedura de conectare a unui client la un server Oracle se executa in urmtorii pasi :

1. un program sau aplicație-utilizator initiaza o cerere de conectare trimittând numele de utilizator, parola și un nume de serviciu(service name), care poate fi asimilat unui alias al bazei de date destinatie, acest service name este mapat direct pe un descriptor de conectare (*connect descriptor*), care este in sarcina protocolului NET ,care va incearca sa o rezolve citind fișierele de configurare in care se gasesc specificatiile descriptorilor de conectare si metoda de rezolutie
2. dupa ce semnificatia numelului de serviciu este determinata , cererea de conectare este transmisă , prin protocolul de retea existent, serviciului LISTENER de calculatorul central server
3. sesiunea de lucru dintre client și serverul bazei de date nu este însă sustinuta de catre LISTENER, rolul acestuia limitandu-se doar la redirectionarea cererilor catre instantele bazelor de date carora le sunt adresate, astfel, cand primeste o cerere catre o BD LISTENER –ul creaza un proces server căruia i-o predă controlul sesiunii deschise intre server si client
4. adresa procesului nou-creat este trimisă procesului de mașina clientului, astfel cele doua procese procesul –utilizator care a intiat cererea de conectare – și procesul server vor comunica direct pe durata sesiunii fara a implica serviciul LISTENER

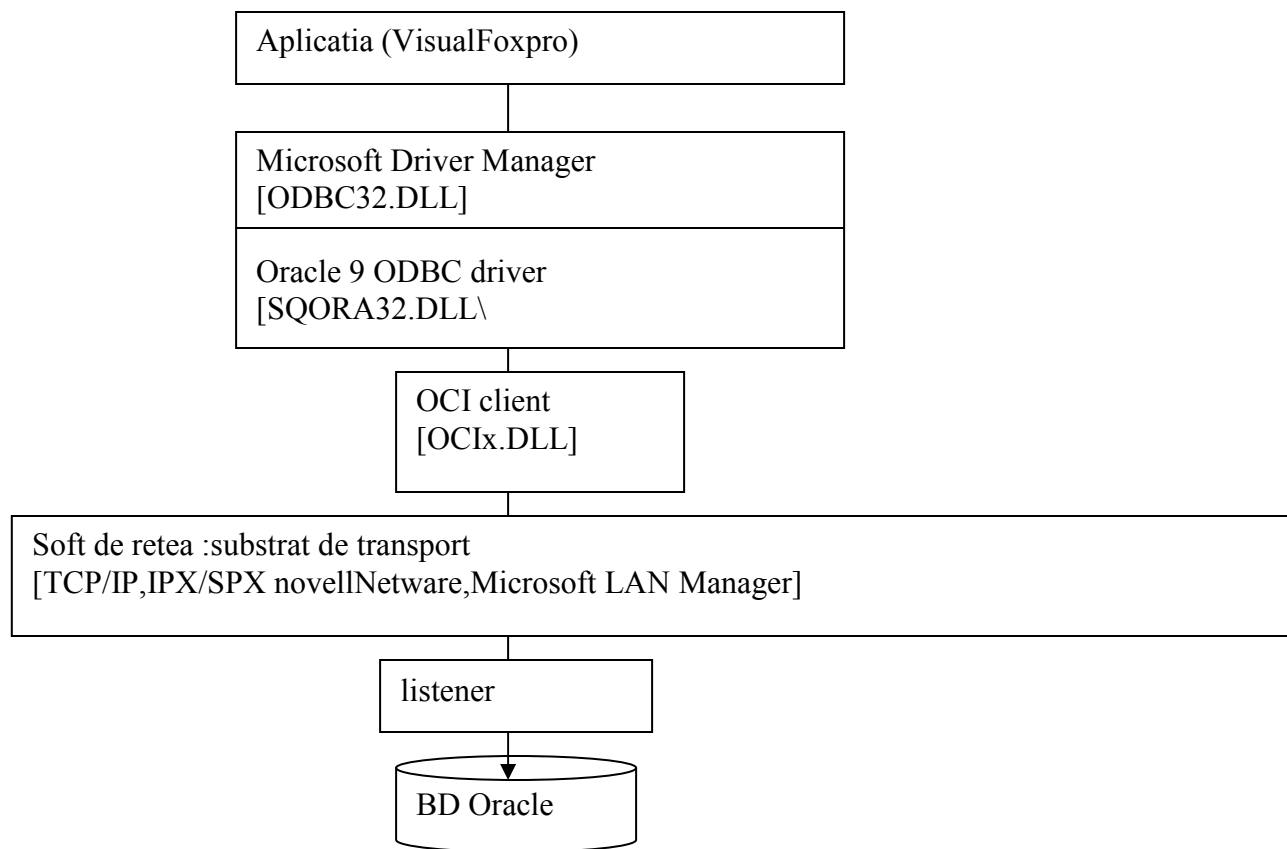
9.3.3.Arhitectura funcționala a driverului Oracle ODBC driver[7]

Oracle ODBC Driver prermite aplicatiilor Windows (2000,2003) să efectueze operatii de scriere (actualizare) sau citire (introgare) in BD Oracle folosind softul de comunicare proprietar Oracle, NET

Acest driver foloseste interfata OCI(Oracle Call Interface) de pe client pentru a trimite cererile de acces ale aplicatiei și pentru a receptiona rezultatele acestora de la sursa de date invocate, acest protocol este utilizat pentru realizarea legaturilor intre clientul OCI si serverul Oracle.

Arhitectura functionala a mecanismului de comunicare prin Oracle ODBC driver este

Figura mecanismul de comunicare prin Oracle ODBC driver



OCI (adica functiile din biblioteca oci.dll) contine toate informatiile pentru initierea si desfasurarea dialogului client-server ORACLE care defineste apeluri catre server pentru :

- Descrierea continutului câmpurilor returnate pe baza informatiilor din dictionarul de date, pentru analiza (parse) frazelor SQL din punct de vedere sintactic ;
- Deschiderea unui cursor ;
- Executarea frazelor SQL in spatiul de memorie destinat cursorului creat ;
- Aducerea (fetch) unei inregistrari sau a mai multor inregistrari in aplicatia client
- Inchiderea cursorului creat
- Aplicatia client utilizeaza o combinatie a acestor apeluri pentru a trimite se executa cereri pe serverul Oracle

1 Crearea unei surse de date ORACLE prin ODBC

Un client ODBC utilizeaza interfata API a driverului ODBC pentru a apela functiile specifice acestuia in scopul transmiterii frazelor SQL catre serverele de date

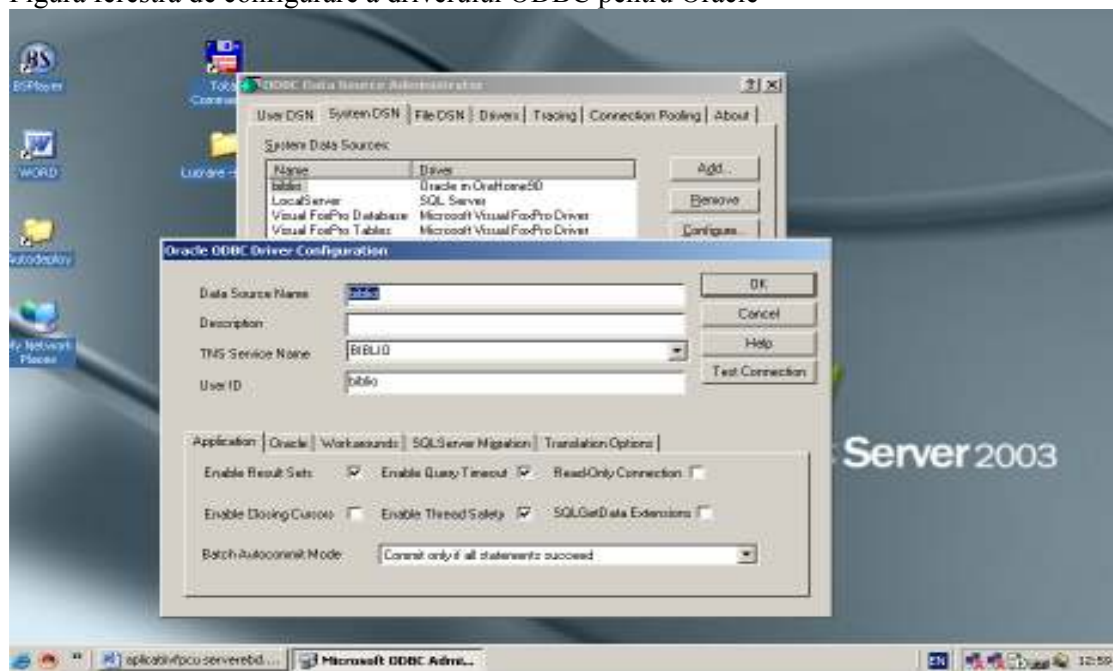
Etapele de configurare sunt :

- trebuie apelat administratorul surselor de date ODBC din control panel-
→ ODBC data source
- din cadrul de pagina user/system/file se alege butonul add ;
- din lista de drivere ODBC se alege Oracle ODBC driver

Pasul 2 – completarea informatiilor cerute in fereastra de dialog (Oracle ODBC setup) sau (microsoft ODBC for Oracle Setup)

- data sursei de lucru *Biblio*, *userid* si *service name* (sau *connect string* ori *server* pentru driiverele Microsoft) *biblio*, *biblio*--→ok

Figura fereastra de configurare a driverului ODBC pentru Oracle



2 crearea unei conexiuni VisualFoxpro(/clientOracle)

O conexiune (un obiect de tip *connction*) poate fi asimilata definitiei unei surse de date stocate intr-o baza de date VFP. Deschiderea unor astfel de sesiuni se realizeaza fie implicit prin **remote views (tabele derivate la distanta)**, fie **explicit prin interfața de transfer SPT(SQL Pass-Through)**.

Definirea unui obiect de tip *connction* intr-o baza de date VFP va cuprinde o serie de parametri care se refera la specificarea sursei de date pentru care este construita conexiunea VFP și o alta serie de parametri care se refră la gestionarea comunicării/traficului dintre clientul VFP și sursa de date remote (la distanta).

Crearea si configurarea unei asemenea conexiuni se poate realiza fie asistat, cu ajutorul *connection designer*-ului vezi figura, fie manual cu ajutorul comenzilor

CREATE CONNCTION SI DBSETPROP

(parametri de configurare al unui obiect de tip *connection* se stocheaza in dictionarul bazei de date)

Legarea VFP cu Oracle, presupune existenta sau, crearea unei BD și pe client, pentru stocarea informatiilor privitoare la conexiune și a definitiilor tabelor derivate la distanta.

Precizarea sursei de date se poate face prin indicarea explicita a

data source=biblio,userid=biblio,password=biblio,database=biblio

DSN=BIBLIO,UID=BIBLIO,PWD=BIBLIO,DBQ=BIBLIO

Crearea conexiunii prin program :

CREATE CONNECTION BIBLIOTECA ;

7988

DATASOURCE BIBLIO;
USERID BIBLIO PASSWORD BIBLIO DATABASE BIBLIO
*****sau**
CREATE CONNECTION BIBLIOTECA;
CONNSTRING
'DSN=BIBLIO;UID=BIBLIO;PWD=BIBLIO;DBQ=BIBLIO'

Specificațiile pentru gestionarea comunicării dintre client VFP și baza /sursa de date Oracle se referă în principal la: *suport pentru tranzactii, procesare sincrona/asincrona, modul de lucru batch/non-batch*

Tranzactiile sunt gestionate fie automat, fie manual cu ajutorul interfeței SPT prin funcțiile **SQLCOMMIT()** și **SQLROLLBACK()**

Modalitățile de prelucrare a datelor din sursele/bazele de date Oracle, sincrona sau asincrona se referă la modul în care se returnează controlul aplicației după apelarea unei funcții ce implica trafic ODBC.

Modul de lucru batch sau non-batch stabilește modul de execuție al unei funcții care poate returna mai multe seturi de date dintr-o sursă de date ODBC.

Parametrii privitori la aceste specificații se pot configura explicit pentru o conexiune în dicționarul bazei de date, cu ajutorul funcției DBSETPROP. Prin această funcție se pot stabili atributele :

- Transaction –pentru managementul tranzacțiilor, ce poate lua valorile 1(DB_TRANSAUTO din foxpro.h) sau 2 (DB_TRANSMANUAL din foxpro.h) ;
- Asynchronous-pentru care valoarea .f. specifică o conexiune sincronă, iar .t. una asincronă
- Batchmode-care setat pe .t. indică o conexiune care lucrează în modul batch

9.4 Actualizarea tabelelor din baza de date gestionată de către serverul ORACLE

Pentru a actualiza datele, respectiv regăsi/interoga datele stocate în tabelele relaționale ale serverului Oracle se poate apela la două mecanisme :

1.tabele derivate la distanță-remote data view ;

2.SQL Pass-Through-care oferă flexibilitatea unui acces mai exact asupra canalului și structurilor de date prin care se face legătura cu serverul bazei de date Oracle

9.4.1.Tabele derivate la distanță

Crearea tabelii derivate la distanță vedituri

Listing 9.4.1 creare_tabderiv_edituri.prg

```
*crearea tabelii derivate vedituri
#include foxpro.h
CREATE SQL VIEW vedituri CONNECTION
c:\biblio\database\orabiblio.dsn as select * from
edituri
=DBSETPROP('vedituri','view','tables','edituri')
=DBSETPROP('vedituri.editura','field','keyfield',.T.)
=DBSETPROP('vedituri.editura','field','updatable',.T.)
=DBSETPROP('vedituri.locsediu','field','updatbale',.T.)
=DBSETPROP('vedituri.adresa','field','updatable',.T.)
=DBSETPROP('vedituri.telefon','field','updatbale',.T.)
=DBSETPROP('vedituri.mobil','field','updatbale',.T.)
=DBSETPROP('vedituri.email','field','updatable',.T.)
```

7988

```
=DBSETPROP('vedituri.www','field','updatbale',.T.)
=DBSETPROP('vedituri','view','updatetype',DB_UPDATE)
=DBSETPROP('vedituri','view','wheretype',DB_KEYANDMODIFIED)
=DBSETPROP('vedituri','view','sendupdates',.T.)
```

Parametrul wheretype a fost setat pe valoarea DB_KEYANDMODIFIED, aceasta inseamna ca la comiterea buffer-ului in tabela sursa, se verifica daca intre timp, au fost modificate de alta statie de lucru, atributele(atributul) din cheia primara si atributele modificate local, daca da se declansează eroarea **Update Conflict**

In general toate proprietatile tabeli derivate sunt memorate în dictionarul (containerul BD).

Deschiderea se face astfel : **USE VTITULURI IN 0**

O atentie deosebita merita modul de propagare a modificărilor operate în tabela derivată catre tabela principala din serverul de date Oracle –EDITURI. In mod general, o tabela derivata la distanta prezinta un mod de lucru de tip *otimistic Row Buffering*, aceasta reprezintă că modificarea unei linii se comite în tabela de baza, atunci când pointerul VFP al tabeli derivate se poziționează pe o alta inregistrare sau la executia functiei TABLEUPDATE(), pe de alta parte actualizarea tabeli derivate în BD Oracle se realizeaza prin functia REQUERY()

În dezvoltarea aplicatiilor este necesara preluarea și tratarea erorilor provocate de catre tabela derivata bazei de date Oracle

Valoarea care se repeta pentru cheia primara

Problema :Cum preluam într-o aplicatie VFP(Client), acest mesaj și cum rezolvam problema fara combinatia :CTRL+ALT+DEL ?

Solutia vine de la funcția AERROR().Aceasta plaseaza într-un vector cu numele indicat.

Pentru erorile ODBC fiecare component al masivului contine :

Descrierea informatiilor obtinute prin functia AERROR()

Component	Tip si continut
1	Numeric :contine valoarea 1526 (connectivity error.....)indifernt de cauza eroriiODBC
2	Character:Textul mesajului de eroare
3	Character:Textul de eroare ODBC
4	Character:Starea curenta SQL ODBC
5	Numeric :Numarul erorii preluat de la sursa ODBC
6	Numeric:Numarul conexiunii ODBC
7	Valoarea NULL

De exemplu, daca la editarea unui câmp din tabela derivate vtitluiri, numele campului titlul incepe cu o litera mica, in momentul comiterii modificarii se genereaza o eroare care, preluată prin functia =AERROR(verr), inițializeaza masivul verr, dupa cum urmeaza :

Descrierea continutului masivului verr

Componenta vErr	Continut
Verr(1)	1526
Verr(2)	Connectivity error:[Oracle][ODBC][Ora]ORA-02290:check constraint(BIBLIO.SYS_C004219)violated
Verr(3)	[Oracle][ODBC][Ora]ORA-02290:check

	constraint(BIBLIO.SYS_C004219)violated
Verr(4)	23000
Verr(5)	2290
Verr(6)	1
Verr(7)	NULL

În BD Oracle a fost definită, pentru atributul editura din tabela EDITURI, o restricție prin clauza **check(editura=ltrim(initcap(editura))**), care trebuie să fie șiruri de caractere care încep cu majuscule și fără spații.

În continuare vom prezenta cele mai importante proprietăți, metode și evenimente de lucru cu baza de date Edituri, aflată pe serverul bazei de date Oracle

9.4.2 Proprietăți, metode și evenimente ale formularului edituri

Definiție: *Proprietățile sunt variabile locale* ale fiecărui obiect, numite și atribute, ce pot lua diverse valori, în conformitate cu funcționalitatea acestora

Metodele sunt proceduri specifice asociate fiecărui obiect în parte, ce se execută în momentul invocării lor explicite printr-o linie de cod dintr-o altă procedură

Prin intermediul evenimentelor și al metodelor (proceduri-eveniment) se implementează comportamentul obiectului. Proprietățile, metodele și evenimentele unui obiect sunt accesibile codului-sursă implementat la nivel superior. Sintaxa generală pentru a accesa o proprietate sau o metodă a unui obiect este următoarea :

Numecontainer.numeobiect.numeproprietate(=valoare)

Sau

Variabilă=numecontainer.numeobiect.numeproprietate

sau numecontainer.numeobiect.numemetoda

În cazul nostru de față containerul de nivel cel mai înalt este formularul, care în cod se specifică prin expresia THISFORM, respectiv în codul asociat unui eveniment, numele controlului se poate scrie cu THIS

Proprietăți

Vom prezenta în continuare cele mai importante proprietăți comune mai multor obiecte

1) value-stochează valoarea curentă a obiectului

Control	Posibile tipuri de date pentru proprietatea value
Checkbox	Integer, logical, numeric
Combo-box	Character, integer, numeric
Editbox	Character, memo
textbox	Orice tip

2) controlsourc-specifică sursa de date a unui obiect legat

3) rowsourc-(combo-box, listbox)-specifică sursa pentru elementele ce vor popula o listă

4) rowsourcetype-dedicată setării tipului sursei elementelor unui obiect de tip listă

1-value	Pentru valori introduse direct în rowsourc
2-alias	Specificarea câmpurilor unei tabele
3-SQL	Specificarea unei fraze SELECT-SQL
4-query	Specificarea unei proceduri de interogare ce creează un cursor
5-array	Sursa de populare va fi formată din elementele unui tablou
6-fields	Listă este populată numai cu câmpurile specificate
7-files	Listă de fișiere din directorul curent
8-structure	Numele câmpurilor tabelii specificate în rowsourc

9-popup	
10-	

5)columncount-specifica numarul de coloane ce va fi afisat intr-un obiect de tip lista

6)columnwidths-stabileste dimensiunea pentru coloanele unui obiect

7)boundcolumn-specifica a cata coloana este cea legata de sursa de date

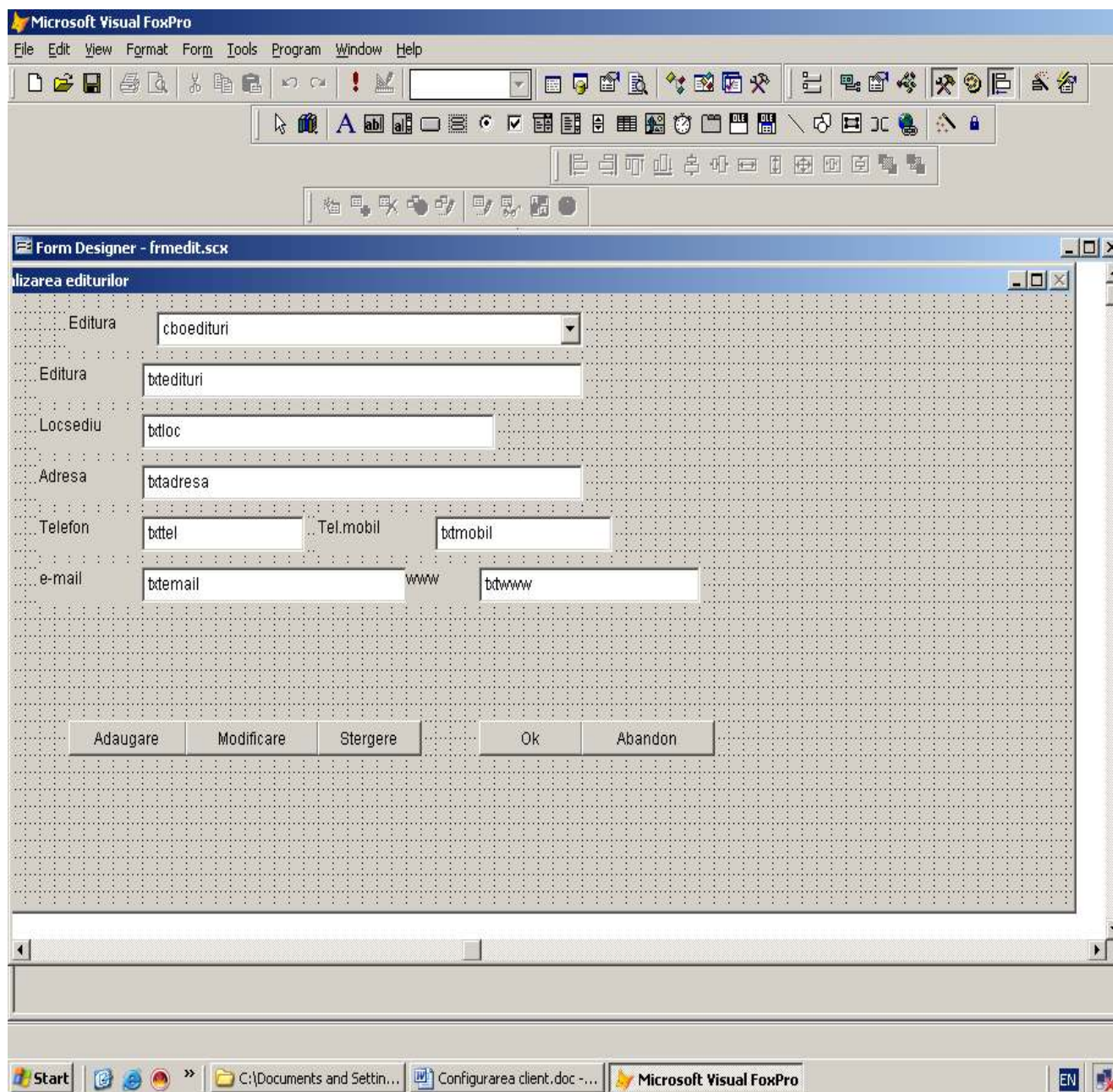
8)recordsource-specifica sursa de date

9)recordsourcetype-tipul sursei de date pentru un control Grid

Evenimente si metode

Evenimentele si metodele folosite in proiectarea formularelor ar fi urmatoarele :

- Init-eveniment- se declanseaza in momentul in care se creaza un obiect, la lansarea in executie a unui formular
-
- Destroy se executa in momentul in care un obiect este distrus
-
- Load –se declanseaza inainte de crearea oricarui obiect
-
- Release-metoda –specifică doar formularelor,se declanseaza la invocare efectiva (thisform.release)-inchiderea formularului
-
- Activate-eveniment-specific formularelor si controalelor de tip pageframe(cadru de pagina)
-
- Gotfocus-se declanseaza in momentul cand un obiect primeste controlul (focus-ul)-prin click
-
- Valid-se declanseaza inainte ca un obiect sa piarda controlul
-
- Setfocus,refresh-metoda-controlul va fi predat obiectului specificat/la invocare explicita printr-o linie de cod
-
- Requery-metoda-reevalueaza expresia din proprietatea rowsource si actualizeaza lista de elemente



Formular pentru actualizarea tabelii vedituri in faza de proiectare

Principalele obiecte ale formularului

Tip obiect	Nume obiect	Zona	Functionalitate
Textbox	Txtloc Txtadresa Txttelefon,txtmobil,txtemail,txtwww	2	Afisare/editare camp vedituri.editura Locsediu,telefon,adresa,mobil www
Combo- box	Cobedituri	1	Cuprinde lista editurilor din baza de date in ordine alfabetica.La selectia unei edituri se realizeaza pozitionarea cursorului pe inregistrarea corespunzatoare in tabela sursa și nu este legat la nici

			o sursa de date
Command button	Cmdadg,cmdmod,cmdstg,cmdok,cmdabandon	3.	Butoane pentru actualizare,ok si abandon

Prefixe folosite pe parcursul aplicatiei

Tip control	Prefix	Tip control	Prefix
Check box	Chk	Option group	Opg
Command button	Cmd	Text box	Txt
Command group	Cgr	line	Lin
Container	Ctn	Grid	Grd
Edit box	Edt	Image	Img
Form	Frm	shape	Shp
Label	Lbl	Spinner	Spn
Option group	Opt	List box	Lst
Page frame	pfr	Timer	Tmr
Combo-box	Cbo,cmb		

Proprietati,metode si evenimenteale formularului edituri

Precizari privind controalele formularului frmedituri

Proprietate	Valoare	Explicatii
Control:txteditura		
Controlsource	Vedituri.editura	Controlul este legat la atributul editura din tabela derivate vedituri
Enabled	.F.-false	La lansarea formularului ,controlul este dezactivat
Selectonentry	.T.-true	La preluarea controlului in momentul executiei,continutul obiectului va fi implicit selectat,setare foarte utilă fiindcă utilizatorul trebuie să steargă conținutul vechi și apoi să introducă noua valoare
Tableindex	2	Indică numarul de ordine al obiectului,ce va determina la al catelea TAB ,enter va primi controlul
Control :txtloc		
Controlsource	Vedituri.locsediu	
enabled	.f.	
selectonentry	.t.	
tableindex	3	
Control:txtadresa		
Controlsource	Vedituri.adresa	
Enabled	.f.	
selectonentry	.t.	
Control:txttelefon	Este legat la sursa de date vedituri.telefon	

Control:txtmobil	Vedituri.mob il	
Control:txtemail	Vedituri.emai l	
Control:txtwww	Vedituri.ww ww	
Control:cboedituri		
controlsource	(none)	Are rolul de pozitionare pe o editura si de improspatare a controalelor ce afiseaza continutul inregistrarii curente,daca nu este legat la sursa de date ,proprietatea value va stoca valoarea curenta de pe coloana specificata in proprietatea boundcolumn
enabled	.t.-true	
tableindex	1	
rowsourcetype	6-Fields	Lista este populate numai cu valorile campurilor specificate,utilizand formatul:NUME_TABELA.CAMP2,CAMP1.....
Rowsource	Vedituri.editu ra	
boundclomun	2	A câta coloana din cele furnizate de controlul rowsource este cea legata la controlsource
columncount	2	Numarul de coloane afisate la deschiderea listei(click,sau space sau alt+sageti)
columnwidts	200,150	Latimea fixa a coloanelor ce vor fi afisate pentru aspectul estetic al listei
columnlines	.t.	Linii care separa coloanele in partea desfasurata a listei
style	2- dropdownlist	Proprietatea poate avea: 0-dropdwncombo-utilizatorul va avea posibilitatea fie să aleagă un element din lista,fie să-l introduca 2-dropdwnlist-nu va exista decat posibilitatea alegerii unui element din lista,in care se tasteaza primele 2-3 caractere,iar proprietatea incrementserarch=.t.
Control:cmdadg,cmdmo d.....		Pentru actualizarea bazei de date
Obiect:frmedit(formular ului principal)		
caption	Actualizarea editurilor	Text ce apare ca titlu al ferestrei formularului
windosstate	1-modal	Utilizatorul nu va avea acces la meniul principal al aplicatiei,sau in alt formular decat dupa iseirea din acest

		formular

Surse de date ale controalelor

Avem doua posibilitati de rezolvare a problemei:

- fie utilizam sursa de date a formularului –data environment-ce se initializeaza inaintea obiectelor;
- fie introducem instructiuni de deschidere a tabelor in evenimentul Load al formularului

Metode ale formularului frmEdit

Obiect frmEdit

Listing 1 Metoda init a formularului frmEdit

```
Public verr(7),a
If !used('vedituri')
Use vedituri in 0 exclusive
Endif
Select vedituri
Requery()
If eof() or bof()
    Go top
Endif
Thisform.boeditura_refresh
Thisform.dezactivare
```

Metoda cboedituri_refresh invocate este cea care afiseaza in combo-box cboedituri valoarea curenta din veditura ale campului editura

Listing 2 Metoda cboedituri_refresh

```
For i=1 to thisform.cboeditura.listcount
    If alltrim(thisform.cboeditura.listitem(i))=
Alltrim(veditura.editura)
Thisform.cboeditura.listindex=i
Exit
Endif
Endfor
```

Metoda asociata evenimentului click a butonului OK(cmdok) este cea care declanseaza transmiterea modificarilor din tabela derivate vedituri in tabela de baza din Oracle Edituri

Listing 3 Metoda click a butonului cmdok

```
Thisform.scrie_buffer
If !a
Thisform.txteditura.setfocus
Else
```


7988

```
pozitie_=recno()
sele vedituri
requery()
thisform.cboeditura.requery()
go pozitie_
thisform.cboeditura_refresh
thisform.refresh
thisform.dezactivare
endif
```

listing 4 Metoda dezactivare – care ce creaza cu ajutorului meniului Form-New Method

```
*****
thisform.cboeditura.enabled=.t.
thisform.txteditura.enabled=.f.
thisform.txtloc.enabled=.f.
thisform.txtadresa.enabled=.f.
thisform.txttelefon.enabled=.f.
thisform.txtmobil.enabled=.f.
thisform.txtemail.enabled=.f.
thisform.txtwww.enabled=.f.
thisform.cmdadg.enabled=.t.
thisform.cmdmod.enabled=.t.
thisform.cmdstg.enabled=.t.
thisform.cmdok.enabled=.t.
thisform.cmdabandon.enabled=.t.
```

listing 5 Metoda activare –care se creaza la fel Form-New Method

```
*****
thisform.cboeditura.enabled=.f.
thisform.txteditura.enabled=.t.
thisform.txtloc.enabled=.t.
thisform.txtadresa.enabled=.t.
thisform.txttelefon.enabled=.t.
thisform.txtmobil.enabled=.t.
thisform.txtemail.enabled=.t.
thisform.txtwww.enabled=.t.
thisform.cmdadg.enabled=.f.
thisform.cmdmod.enabled=.f.
thisform.cmdstg.enabled=.f.
thisform.cmdok.enabled=.f.
thisform.cmdabandon.enabled=.f.
```

In continuare voi prezenta cea mai importanta metoda, anume metoda **scrie_buffer** care incearca sa scrie continutul bufferului VFP, inregistrarea modificata a tabeli derivate vedituri in masivul verr cu informatii despre eroare.Creem o tabela temporara pentru jurnalizarea erorilor

CREATE TEMP(NR INTEGER,TEXT CHAR(250))

Listing 6 Metoda scrie_buffer –la fel se creaza din meniul Form –New Method

```
*****
```

```
Select vedituri
Release all like sir*
a=tableupdate()
If !a
```

7988

```

=aerror(verr)
For i=3 to 7 && conversia in sir de caractwere a utimelor cinci componente ale
vectorului
I1=str(I,1)
Sir&i1=NVL(VERR(I),"NULL")
Sir_=sir&i1
If type("sir_")="N"
    Sir&i1=str(sir&i1,10)
Endif
Endfor0
Insert into temp values(1,str(verr(1),7))
Insert into temp values(2,verr(2))
Insert into temp values(3,sir3)
Insert into temp values(4,sir4)
Insert into temp values(5,sir5)
Insert into temp values(6,sir6)
Insert into temp values(7,sir7)
Do case
    Case verr(1)=1585 && update conflict
        MessageBox('inregistrarea actualizate a fost modificata intre timp de
altcineva!')
        Case verr(1)=1526 and verr(5)=1 and "pk_editura"$verr(2)
            MessageBox('se repeat valoarea atributului editura !')
            Case verr(1)=1526 and verr(5)=1 and nn_editura" $verr(2)
                MessageBox("se repeat valoarea atributului editura")
                Case verr(1)=1526 and verr(5)=2290 and ck?editura $ verr(2)
                    MessageBox ("valoarea aributului editura depaseste limita stabilita ")
                Case verr(1) =1526 and verr(5)=20015
                    MessageBox(verr(3),31,65))
            Otherwise
                MessageBox("eroaree netrata !")
            Endcase
        =tablerevert()
    Endif

```

Alte metode ale formularului frmredit

Listing 7 Metoda cmdabandon

```

Tablerevert(.t)
Thisform.release

```

Listing 8 Metoda asociata evenimentului cmdadg && adaugare de articole

```

Sele vedituri
Append blank
Thisform.scrie_buffer
Requery()
Go bottom
Thisform.cboeditura_refresh
Thisform.refresh
Thisform.activare

```

7988

Listing 9 Metoda asociata evenimentului cmdmod –modificarea articolelor

```
Thisform.activare
```

Listing 10 Metoda asociata evenimentului cmdstg-stergere de articole

```
Select vedituri
Delete
Thisform.serie_buffer
If a
    If eof()
        Go bottom
    Else
        If bof()
            Go top
        Endif
    Endif
pozitie_=recno()
Requery()
Thisform.cboeditura.requery()
Go min(pozitie_,recount())
Thisform.cboeditura_refresh
Thisform.refresh
Endif
*****
```

9.4.3Tehnologia SPT(SQL Pass-trough)[7]

Cea de-a doua modalitate de a lega aplicatii Visual Foxpro la servere de baze de date Oracle o constituie tehnologia ***SQL Pass-Trough(SPT)***.

Dezavantajul, prin comporație cu tabele derivate la distanta, ține de faptul ca efortul este foarte mare de lucru, iar avantajul tine de flexibilitate.

Interogările SPT creeaza implicit un cursor anume o copie neactualizabila a dateleor extrase din BD Oracle, cursorul poate fi actualizabil prin setarea parametrilor cu ajutorul funcției ***CURSORSETPROP()***.

1)Stabilirea conexiunii

În prima etapa trebuie rezlizată stabilirea unei conexiuni ODBC.Legarea la BD se realizeaza prin functia SQLCONNECT() sau SQLSTRINGCONNECT().Prin SQLCONNECT() , fara argumente se afiseaza o fereastra de dialog prin care utilizatorul își poate alege una dintre sursele de date, iar SQLDISCONNCT()-dezactiveaza conexiunea cu BD aflată pe server

Variabila nrconexiune , va conține numarul de conexiunii stabilite

Exemplu 1 test_spt_1.prg

```
Nrconxiune=SQLCONNECT('Biblio')
IF nrconexiune<1
=messagebox(« Conexiunea esuata »,0, »Reaultat tentativa »)
Return
Endif
```

2)Interogarea BD si apelul procedurilor stocate Oracle

7988

Pentru a accesa date aflate pe serverul BD Oracle, este necesara declararea unui canal/magistrala pentru conexiunea active. Legatura se poate face din VFP cu ajutorul functiei SQLEXEC() ,care pot fi lansate comenzi Oracle DML si DDL si pot fi apelate proceduri stocate

Exemplu 2 test_spt_2.prg din VFP –prin fraza SELECT se interogheaza tabela Edituri din Oracle

```
Vsucces=SQLEXEC(nrconexiune,'SELECT * FROM EDITURI','CEDITURI')
IF VSUUCES>0
SELECT cedituri
Browse
Else
=mesasagebox("interogarea fara rezultat",0,"rezultatul interogarii")
Endif
```

Variabila *vsucces* va contine numarul de seturi de rezultate furnizat de serverul BD Oracle (in mod general avem 1 sau 0 daca functia este in curs de executie), iar setul de rezultate furnizat de Oracle va deveni in VFPun cursor denumit **Cedituri**. In dezvoltarea aplicatiilor, pentru optimizarea traficului pe retea , este forate important ca interogariile sa fie parametrizate

Exemplu test_spt_3.prg

```
Editura_ = « All »
Vsucces=SQLEXEC(nrconexiune,'SELECT * FROM Edituri where
editura= ?editura_', 'cedituri')
Select cedituri
Browse
```

Variabila –parametru *editura_* este folosita pentru a extrage din tabela Oracle EDITURI numai inregistrarile cu editurile din tabela, evident poate fi folosita in formulare

Invocarea unei proceduri stocate de pe serverul BD este una dintre cele mai importante facilitati ale tehnologiei SPTprin comratie cu tabele derivate la distanta

Exemplu Stergerea unor inregistrari din tabela EDITURI aflata in BD Oracle, nu prin tabele derivate, nici prin intermediul comenzii DELETE –SQL,, ci invocand o procedura stocata care va fi executata pe serverul Oracle, crearea se face folosind utilitarul SQL*PLUS, respectiv conectat la schema **biblio**

Exemplu 4 test_spt_4.sql

```
CREATE OR RREPLACE
Procedure STERG_EDITURA
(PEDITURA IN CHAR,prezultat OUT varchar2)
Is
Violare_fk exeception;
V_locsediu number;
Pragma exception_init(violare_fk,-02292);
BEGIN
DELETE FROM EDITURI WHERE editura=peditura;
```

7988

```

Prezultat:='succes';
EXCEPTION
WHEN violare_fk THEN
SELECT EDITURA INTO V_locsediu FROM EDITURI WHERE
EDITURA=PEDITURA;
DELETE FROM EDITURI WHERE EDITURA=PEDITURA;
Prezultat:='a fost starsa editura cu locsediueditura '||v_locsediu;
When others then
Prezultat:='insucces';
END;--Procedure sterg_edituri

```

Invocarea unei procedurii stocate se face in mod obisnuit in felul urmatoar:
=SQLEXEC(nrconexiune,"BEGIN nume_procedura_stocata;END;")

Oproblema ridicata de apelul procedurilor si functiilor stocate Oracle o constituie transmiterea paramterilor si preluarea rezultatelor returnate de functii

Exemplu : test_spt_biblio.prg

****de invocarea unei proceduri stocate Oracle cu parametric de intrare

```

Nrconexiune=SQLCONNECT('biblio')
If nrconexiune<1
=messagebox("conexiune esuata",0,"rezultat tentative")
Return
Endif

```

```

****preluarea valorilor variabilelor-parametri ai procedurii ORACLE
Veditura='editura'
Vrezultat='incert'
Nrezultat=SQLEXEC(nrconexiune,"BEGIN
sterg_editura(?veditura,@vrezultat);END;«»)
If nrezultat<0
Messagebox(« problema »)
DIME veroare(1,1)
=aerror(veroare)
Else
Messagebox(vrezultat)
Endif

```

```

=SQLDISCONNECT(nrconexiune)
Nrconexiune=SQLCONNECT('biblio')
If nrconexiune<1
=messagebox(« conexiunea n-a mai putup fi restabilita ! »,0, »rezultat tentativa »)
Return
=SQLEXEC(nrconexiune, »SELECT * FROM EDITURI', 'CEDITURI')
SELECT CEDITURI
BROWSE

```

Exemplu de preluare in variabile VFP a rezultatului unei functii PL/SQL

7988

Variabila editura a fost initializata in proframul VFP avand ca scop transmiterea valorii editura vizat procedurii stocate de pe serverul Oracle prin intermediul apwelului **SQLEXEC()**, respectiv rolul variabilei vrezultat a fost de a prelua valoarea parametrului de iesire al procedurii sterg_editura.

In mod natural aceste variabile sunt legate la controalele formularului frmspt_editura.scx, iar în urma executiei este posibil ca executia să se soldeze cu erori din partea BD oracle, pentru aceasta exista o procedura pentru rezolvarea sa prin functia **AERROR()**

SQLDISCONNECT() si secventa care urmeaza are drept scop reimprospatarea cursorului

Sintaxa folosita pentru transmiterea valorii unei variabile locale in apelul unei proceduri stocate (*?nume_variabila*) si pentru preluarea valorii returnate de o procedura stocata printr-un parametru de iesire(*?@nume_variabila*)

Exemplu pentru crearea functiei tel_edituri

Listing test_spt_functie.sql

Create or replace function tel_edituri (peditura in varchar2, padresa in varchar2,ptel out varchar2)

Return varchar2

Is vtelefon varchar2(100);

Begin

Select count(*) into vtelefon ,peditura from edituri where editura=peditura and adresa=padrea;

Return vtelefon;

End;

/

Programul VFP ce apeleaza si preia rezultatul acestei functii PL/SQL este :

Listing test_spt_functie.prg

Nrconexiune=SQLCONNECT('BIBLIO')

IF NRCONEXIUNE<1

=MESSAGEBOX(« CONEXIUNE ESUATA »,0, « ABANDON »)

RETURN

ENDIF

PEDITURA='ALL'

PADRESA='STRADA....'

VTELEFON=''

NREZULTAT=SQLEXEC(NRCONEXIUNE,'DECLARE R INTEGER ;BEGIN

R :=TEL_EDITURI(?PEDITURA, ?PADRESA,?@PTELE);END;')

IF NRREZULTAT<0

****OPERATIUNE ESUATA

MESSAGEBOX('EROARE')

DIME VEROARE(1,1)

=AERROR(VEROARE)

*SECVENTA DE ERORI

ELSE

MESSAGEBOX('EDITURA'+PEDITURA+CHR(13)+PADRESA)

ENDIF

ENDIF

Funtia **VFP SQLEXEC()** ce apeleaza functia Oracle contine un mininloc PL/SQL, in esenta preluarea rezultatului din Oracle este variabila vtelefon ce trebuie marcata in ?@nume_variabila

9.4.4. Curse Actualizabile

In dezvoltarea aplicatiilor VFP-Oracle mai este important si modul de propagare a modificarilor operate in tabele/cursoarelor VFP in baza de date aflata pe server, care se face cu ajutorul functiei **CURSORSETPROP()**.

Exemplu de creare a unui cursor VFP actualizabil

Listing 9.4.4 cursor_actualizabil_edituri.prg

```
#include foxpro.h
Nrconexiune=SQLCONNECT('biblio')
If nrconexiune<1
=messagebox("conexiune esuata",0,"abandon")
Return
Endif
If uestd('cedituri')
Sele cedituri
Use
Endif

Vsucces=SQLEXEC(nrconexiune,'SELECT * FROM edituri','cedituri')
If vsucces<1
=messagebox("interogare fara rezultat",0,"rezultatul interogarii")
Return
Endif

Set multilocks on
*se declara bufferingul de tip optimistisc
=CURSORSETPROP("Buffering",3,"cedituri")
=CURSORSETPROP('Tables','edituri','cedituri')
=CURSORSETPROP('Keyfieldlist','editura','cedituri')
=CURSORSETPROP('updatablefieldlist','editura,locsediu,adresa,telefon,mobil,email,www','cedituri')
*maparea atributelor cursorului la attributele tabele de baza
=CURSORSETPROP('updatenamelist','editura edituri.editura,locsediu
edituri.locsediu,adresa,; edituri.adresa,telefon edituri.telefon,mobil
edituri.mobil,email edituri.email,;
edituri.www','cedituri')
=CURSORSETPROP('WhereType',DB_KEY,'Cedituri')
=CURSORSETPROP('Sendupdates',.T.,'cedituri')
=CURSORSETPROP('UpdateType',DB_UPDATE,'cedituri')
```

Din momentul declararii si editarii cursorului, modificarile operate vor fi propagate automat in baza de date **Biblio** de pe serverul Oracle.

9.4.5 Formulare VFP-accesul si modificarea datelor aflate pe serverul Oracle

Pentru ca un formular VFP sa lucreze cu date stocate in serverul Oracle,trebuie supus unui process de transformare ,anume:

7988

1) *definirea si redefinirea mecanismelor de acces* la inregistrarile din tabela(tabelele) de baza stocate pe serverul Oracle

2) *redefinirea sursei de date*lor pentru obiectele de acces la date ale formularului

3) *redefinirea mecanismelor de navigare* pe inregistrarile accesibile prin formular

4) *redefinirea mecanismelor de control* al operatiilor de actualizare(adaugare,modificare,stergere)

5) *redefinirea unui mecanism de tratare a erorilor* pentru operatiile neincheiate cu success

Exemplu fie formularul proiectat anterior frmedit:**Actualizarea editurilor**

Transformarea formularului se face astfel:

a) *Sursa de date a formularului* :

- Daca se lucreaza cu dataenvironment, atunci tabela **EDITURI** din baza de date locala VFP va fi scoasă și înlocuita cu tabela derivata la distanta **vedituri**
- Daca tabelele de baza sunt gestionate în metoda Load a formularului , atunci în codul-sursa al acesteia va fi specificata instructiunea **USE VEDITURI IN 0**

Listing 1 METODA Load a formularului frmedit in varianta SPT

Local nrconexiune,exista_tag

If not dbused('biblio')

Open database '\biblio\database\biblio' shared

Endif

****se deschid tabela derivate vedituri**

If !used('vedituri')

Use vedituri in 0

Endif

****se creeaza cheia de navigare necesara pentru indexare**

Select vedituri

For i=1 to tagcount()

If alltrim(upper(tag(i)))='editura'

Exista_tag=.t.

Endif

Endfor

If !exista_tag

Index on editura tag editura

Endif

*****se stabilesc sursa de date pentru cboeditura**

Select vedituri

Nrconexiune=cursorgetprop('connecthandle')

vsucces=SQLEXEC(nrconexiune, »select

rtrim(ltrim(editura))||' '||rtrim(ltrim(adresa)) ;

editura from edituri order by editura,adresa",»crsedituri")

if vsuucces<0

messagebox('eroare !nu s-a reusit popularea editurii')

return .f.

endif

b) sursele de date pentru obiectele de acces:

- Pentru căsuțele txteditura, txtadresa, txttelefon, txtmobil, txtemail, txtwww proprietatile valorilor vor fi **vedituri.edituri** etc.....
- Pentru lista combinata cboeditura, proprietatea rowsourcetype=alias, rowsource=crsedituri, care se creaza in fraza SQLEXEC
- Navigarea in formularul frmedit se realizeaza prin intermediul listei cboeditura

c) mecanismul transactional (BEGIN TRANSACTION-....END TRANSACTION) și operatiile de inserare/modificare/stergere raman la fel ca in cazul local

LISTING 2 Metoda Klik a butonului cmdok

```
END TRANSACTION
Select vedituri
Thisform.scrie_buffer          && metoda prezentata anterior
Thisform.refresh
Thisform.dezactivare          && Metoda prezentata anterior
Thisform.cboeditura.requery
For i=1 to thisform.cboeditura.listcount
    If thisform.cboeditura.list(I,2)==veditura.editura
        Thisform.cboeditura.listindex=i
    Endif
Endfor
```

Listing 3 Metoda destroy a formularului frmedit

```
If txnlevel()>0
If messagebox('salvati utimele modificari ?',32+4,'utimele nu au fost salvate')=6
End transaction
Else
Rollback
Endif
Endif
If thisform.asters.t.
Select edituri
Thisform.scrie_buffer
Endif
```

Listing 4 Metoda klik de adaugare a butonului cmdadd

```
Begin transaction
Insert into vedituri values(editura_,locsediu_,adresa_,telefon_,',',',',')
thisform.scrie_buffer
thisform.activare
thisform.txteditura.SetFocus
```

listing 5 metoda klik de modificare de articole cmdmod

7988

```
BEGIN TRANSACTION
thisform.activare
thisform.txteditura.SetFocus
```

listing 6 metoda klik de stergere de articole cmdstg

```
SELECT vedituri
IF MESSAGEBOX('sunteti sigur ?',32+4,'clasa va fi
stearsa !!!')=6
    DELETE
    thisform.asters=.t.
thisform.scrie_buffer
ENDIF
```

Proprietatea *asters* se creaza folosind meniul Form –New Propriety

Listing 7 Metoda klik a cmdabandon-abandon

```
=tablerevert(.t.)
Thisform.release
```

d)conversia rapoartelor astfel incat sa se foloseasca sursele de date stocate pe serverul Oracle

e)traducerea frazelor SELECT-SQL specifice VFP in sintaxa Oracle si executarea acestora folosind instructiunea SQLEXEC

9.4.6 Solutii sql si Oracle *Reguli,incluziuni si cheie surogat.aplicatii practice*

1.chei surogat

Definiție

O cheie surogat este o cheie artificială sau sintetica utilizată ca substitut al unei chei naturale

Exemple de chei surogat :codcl(cod clientului), codpr(cod produs), idprof(codul profesorului)etc...

2.probleme privind cheiele surogat

Pentru Codd, cheiele primare definite și controlate de utilizator, folosite ca surrogat permanente pentru entități,ar prezenta trei difucități la întrebuintare :

- Valorile cheilor surogat trebuie uneori schimbate.de exemplu, atunci doua companii fuzioneaza, angajati trebuie reuniti intr-o singură tabela și nu este exclus ca, din pricina suprapunerilor, unele mărci să fie modificate.
- Doua relatii ar putea avea chei surogat definite de utilizator pe domenii diferite chiar daca entitatile pe care le identifica sunt aceleasi ;
- De exemplu o firmă poate fi client și furnizor al companiei noastre.
- Uneori este necesare preluarea informatiei despre o entitate inaintea atribuirii de catre utilizator a unei chei surogat pentru aceasta sau, pe de alta parte pastrarea valorii cheii surogat chiar si dupa ce entitatea nu mai constituie subiect al aplicatiei.

Exemplu în Visualfoxpro 9.0

Un atribut poate fi declarat cheie surogat folosind clauza AUTOINC

7988

```
CREATE TABLE CARTI( ;
IDNRCT INTEGER AUTOINC NEXVALUE 10 STEP 1 PRIMARY KEY ;
)
```

Clauza aditională *nextvalue* este utila atunci cand se doreste ca valoarea initiala să nu fie 1, STEP stabileste marimea incrementată

În Oracle, presupune folosirea secventelor, care sunt obiecte ale bazei de date ce furnizeaza la fiecare invocare a clauzei **nextval** o valoare unica

Listing 9.4.6 secventa_1.sql

```
*****
```

```
Sql>CREATE SEQUENCE seq_idnrct start with 10 minvalue 10 maxvalue
999999999 nocache nocycle order
```

Secventa seq_idnrct create va furniza valori ordonate strict după momentul apelului, cuprinse între [10,999999999], iar după atingerea limitei superioare secvența se blochează (clauza nocycle), iar în lipsa clauzei, după atingerea valorii maxime, următoarea valoare furnizată este cea minimă.

Declansatorul Oracle pentru valoarea implicita a cheii surogat

Listing trg_exemplare_ins.sql

```
*****
```

```
Sql>CREATE OR REPLACE TRIGGER trg_exemplare_ins
BEFORE INSERT ON exemplare FOR EACH ROW
BEGIN
    SELECT seq_idnrct.nextval INTO :new.IDNRCRT FROM dual;
END;
```

Exemple de chei surogat pentru tabela inventar de carti

Listing Creare_seq_inventar.sql

```
*****
```

```
drop sequence seq_nrinv;
create sequence seq_nrinv INCREMENT BY 1
minvalue 1 maxvalue 999999
NOCYCLE NOCACHE ORDER ;

create or replace trigger trg_inventar_ins
before insert on inventar for each row
begin
select seq_nrinv.nextval into :new.nrinv from dual;
end;
/
```

Listing Creare_seq_exemplare.sql

```
*****
```

```
drop sequence seq_idcota;
create sequence seq_idcota start with 1
minvalue 1 maxvalue 999999999999999
nocycle nocache order;

create or replace trigger trg_exemplare_ins
before insert on exemplare for each row
begin
select seq_idcota.nextval into :new.idcota from dual;
end;
```

Problema : Grupul Scolar stabilește următoarea restricție : un manual nu poate fi achiziționat în mai mult de 100 de exemplare !. Cum se poate implementa această restricție ?

În baza de date *exemplare(cota,isbn)*-această restricție presupune ca la actualizarea bazei de date (inserare, modificare), să se verifice dacă numărul cotelor pentru noul ISBN (valoarea ISBN de linia inserată/modificată să nu depășească 100, situație în care inserarea/modificarea să fie blocată

Pentru aceasta se folosește declansatoarele de inserare, modificare ale tabelului

Exemplare

Declansator Oracle de inserare pentru implementarea restricției legate de numărul de exemplare dintr-o carte

Listing 4b.sql

```
SQL>CREATE OR REPLACE TRIGGER trg_exemplare_ins
      BEFORE INSERT ON exemplare
      FOR EACH ROW
DECLARE
      V_nrexemplare NUMBAER(5):=0;
BEGIN
      SELECT COUNT(*) INTO v_nrexemplare
      FROM exemplare WHERE ISBN=:NEW.isbn;
      IF v_nrexemplare>99 THEN
            RAISE_APPLICATION_ERROR(-20801,'Nr.exemplarelor
acestei carti creste peste 100!);
      END IF;
END;
```

În continuare cream o funcție *f_nrexemplare*, care ia în considerare un ISBN și care returnează numărul de exemplare al celui ISBN, în tabela *TITLURI*, în care trebuie să introducem atributul *nrexemplare* astfel:

```
ALTER TABLE TITLURI add NREXEMPLARE number(4);
```

Funcția Oracle ce returnează nr. de exemplare ale unei cărți

Listing funcția_exemplare.sql

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION
f_nrexemplare(isbn_titluri.isbn%TYPE)
      Return number
IS
      V_nr NUMBAER(4):=0;
BEGIN
      SELECT nrexemplare INTO v_nr FROM titluri WHERE isbn=isbn_;
```

7988

```

    RETURN v_nr;
END;
Declansatoarele tabeli EXEMPLARE care folosesc functia,se prezinta
astfel:
-Pentru inserare
CREATE OR REPLACE TRIGGER trg_exemplare_ins
BEFORE INSERT ON exemplare
FOR EACH ROW
BEGIN
    IF f_nrexemplare(:NEW.ISBN)>3 then
        RAISE_APPLICATION_ERROR(-2801,'NR.EXEMPLARE creste
peste 100!');
    ELSE
        /*SE incrementeaza nr.exemplarelor pentru isbn din linia inserata */
        UPDATE titluri SET NREXEMPLARE=NREXEMPLARE+1 WHERE
        ISBN=:NEW.isbn;
    END IF;
END;

```

-pentru modificare

```

CREATE OR REPLACE TRIGGER trg_exemplare_upd
BEFORE INSERT ON exemplare
FOR EACH ROW
BEGIN
    IF f_nrexemplare(:NEW.ISBN)>3 then
        RAISE_APPLICATION_ERROR(-2801,'NR.EXEMPLARE creste
peste 100!');
    ELSE
        /*se scade cu 1 nr.exemplarelor pentru isbn din linia inserata */
        UPDATE titluri SET NREXEMPLARE=NREXEMPLARE-1 WHERE
        ISBN=:OLD.isbn;

        /*se incrementeaza nr.exemplarelor pentru isbn din linia inserata */
        UPDATE titluri SET NREXEMPLARE=NREXEMPLARE+1 WHERE
        ISBN=:NEW.isbn;
    END IF;
END;

```

-pentru stergere

Declansatorul pentru stergere a unei linii din tabela EXEMPLARE

```

CREATE OR REPLACE TRIGGER trg_exemplare_del
BEFORE INSERT ON exemplare
FOR EACH ROW
BEGIN
    /*se scade cu 1 nr.exemplarelor pentru isbn din linia inserata */

```

7988

```
UPDATE titluri SET NREXEMPLARE=NREXEMPLARE-1 WHERE
ISBN=:OLD.isbn;
```

```
END;
```

Oalta solutie mai rapida ar fi introducerea o regula de validare la nivel de atribut ,dupa cum urmeaza:

```
Sql>alter table titluri add constraint ck_nrexemplare
Check(nrexemplare<=100);
```

Exemple de cereri

1.Se considera baza de date BIBLIOTECA ,cu urmatoarele relatii

TITLURI(isbn,editura,titlu,anaparitie)

EDITURI(editura,locsediu,adresa)

Titluri_ autori(isbn,autor)

Clienti(nrpermis,nume,adresa,localitatea)

Fise(nrpermis,isbn,dataimp)

Imprumut(nrpermis,isbn,nrinv,dataimp,autor,titlu,cota,numepren,datarest)

Cerere: listarea titlurilor cartilor care au fost imprumutate inainte de 01 noiembrie 2006

Rezolvare :Se realizeaza o vedere asupra relatiilor

TITLURI,TITLURI_AUTORI,CLIENTI,FISE si se obtine tabela IMPRUMUT

$\Pi_R(\sigma_F(FISE*CLIENTI*TITLURI_AUTORI*TITLURI))$

unde R este relatia ce contine attributele

isbn,editura,titlu,autor,nrpermis,numepren,locsediu,adresa,localitatea,anaparitie

F= este conditia *clienti.nrpermis=fise.nrpermis and titluri.isbn=fise.isbn*

In cazul de fata avem : $\Pi_{TITLU}(\sigma_{DATAIMP<01/11/2006}(IMPRUMUT))$

2.Să se listeze cartile imprumutate ,presupunand ca data restituirii este de 14 zile,in perioada 15-30 noiembrie 2006

Solutia 2.1 in Visual Foxpro este urmatoarea :

```
SELECT DISTINCT nrpermis,numepre,titlu,autor,isbn,cota,dataimp,;
```

```
dataimp+14 as restituire from imprumut;
```

```
where dataimp+14 >={^2006/11/15} AND dataimp+14 <={^2006/11/30}
```

solutia 2.2 folosind operatorul BETWEEN

```
SELECT DISTINCT nrpermis,numepre,titlu,autor,isbn,cota,dataimp,;
```

```
dataimp+14 as restituire from imprumut;
```

```
where dataimp+14 BETWEEN{^2006/11/15} AND {^2006/11/30}
```

3.*Restituirea* fiecărei carti este de 14 zile.Daca insa data-limita cade intr-o sambata sau duminica atunci restituirea se muta in luna urmatoare.Care sunt zile restituite in aceste conditii ?

Solutia 3.1 in VFP

VISUAL FOXPRO prezinta functiile CDOW(CHARACTER DAY OF THE WEEK) si DOW

Listing 3.1.restituirea_VFP.PRG

```
SELECT nrpermis AS permis,DATAIMP,;
```

```
DATAIMP+14 AS RESTITUIREA1,;
```

```
CDOW(DATAIMP+14) AS Numezile1,;
```

```
If(DOW(DATAIMP+14)=6,;
```

7988

```

DATAIMP+16;;
IIF(DOW(DATAIMP+14)=1;;
    DATAIMP+15;;
    DATAIMP+14) AS RESTITUIREA;;
CDOW(IIF(DOW(DATAIMP+14)=6;;
DATAIMP+16;;
IIF(DOW(DATAIMP+14)=1;;
DATAIMP+15;;
DATAIMP+14)) AS ZI_RESTITUITA;
FROM IMPRUMUT

```

SOLUTIA 3.2 ORACLE ,se utilizeaza structura CASE si functia TO_CHAR

Listing solutia3.2_restituirea_oracle.sql

```

SELECT NRPERMIS,TO_CHAR(DATAIMP,'YYYY-MM-DD') AS DATAIMP,
TO_CHAR(DATAIMP+14,'YYYY-MM-DD') AS RESTITUIREA1,
TO_CHAR(DATAIMP+14,'DAY') AS NUMEZILE1,
CASE WHEN TO_CHAR(DATAIMP+14,'DAY')='SATURDAY'
    THEN TO_CHAR(DATAIMP+16,'YYYY-MM-DDD')
ELSE
CASE WHEN TO_CHAR(DATAIMP+14,'DAY')='SUNDAY'
    THEN TO_CHAR(DATAIMP+15,'YYYY-MM-DD')
    ELSE TO_CHAR(DATAIMP+14,'YYYY-MM-DD')
END
END AS RESTITUIREA,
TO_CHAR(CASE WHEN TO_CHAR(DATAIMP+14,'DAY')='SATURDAY'
    THEN DATAIMP+16
    ELSE
        CASE WHEN TO_CHAR(DATAIMP+14,'DAY')='SUNDAY'
            THEN DATAIMP+15
            ELSE DATAIMP+14
        END
END,
'DAY') AS zi_restituire
FROM IMPRUMUT;

```

9.4.7 Instantanee[10]

Conceptual de instantaneu (**snapshot**) este strâns legat de conceptele de baza de date distribuita și replicarea unei baze de date.

Practic pe fiecare calculator exista un server Oracle care gestioneaza baza de date locala dar coopereaza și la menținerea consistenței datelor din celelalte baze de date situate la distanta, asigurând astfel functionarea unei bazei de date distribuite (bdd)

Prin urmare o aplicație poate accesa și modifica prin intermediul unei rețele date conținute în mai multe baze de date, acestea fiind vazute ca o baza de date singulara ce are proprietatea de a avea datele distribuite pe mai multe calculatoare.

7988

Replicarea unei baze de date reprezintă facilitatea de a putea copia datel dintr-o baza de date in locatii multiple si sisteme situate la distanta.

Replicarea unei baze de date poate fi facuta la nivelul intregii baze de date sau la nivelul unor anumite tabele, prezentate in capitolul precedent

Instantaneul este un tabel care contine rezultatele unei interogari asupra unui sau mai multor tabele care in general se regasesc intr-o baza de date situata la distanta.

Tabele comune in interogare se mai numesc *tabele master* iar baza de date ce contine aceste tabele se numeste *baza de date master*. Interogarea pe care bazeaza instantaneul nu poate contine tabele sau vederi care au ca proprietar utilizatorul SYS.

Instantaneul este o copie locala a unei baze de date situate la distanta si este utilizat in contextul bazelor de date distribuite

Exista doua tipuri de instantanee : **simple si complexe**

Un instantaneu simplu este un instaneu a cărui introgare de definire este realizata astfel incât în fiecare rand din instantaneu corespunde cu un rand sau o parte de rand din tabelul master, care in mod practic nu trebuie să conțină : clauza GROUP BY, CONNECT BY, operatorul DISTINCT, UNION, INTERSECT, MINUS
Prin urmare in momentul crearii unui instantaneu se vor crea urmatoarele obiecte :

- In baza de date situata la distanta, un tabel de baza denumit **SSNAP_nume_instantaneu**, care va contine rezultatele interogarii ;
- Pentru cheia primara a acestui tabel va fi creat un index ;
- Pentru fiecare instantaneu, Oracle creaza o vedere ce va avea acelasi nume ca și instantaneul

Reimprospatarea instantaneelor

Reimprospatarea unui instantaneu se poate face in doua moduri :

1. *manual* - folosind comandana `DBMS_SNAPSHOT.REFRESH()`
2. *automat* – prin specificarea modului si a intervalului la care are loc improspatarea in momentul crearii

Crearea instantaneelor[10]

CREATE SNAPSHOT nume_instantaneu

[REFRESH[FAST|COMPLETE|FORCE]][START WITH data][NEXT data]

[WITH PRIMARY KEY|WITH ROWID]

[FOR UPDATE]

AS subinterogare

Exemplu : Să se creeze un instantaneu **titluri_ro** care să contina toate inregistrarile din tabela titluri aflata in schema utilizatorului scott din baza de date Biblio, reimprospatarea va fi rapida si care va avea loc la o ora dup ace instantaneul a fost creat, urmatoarele reimprospatarii facandu-se la interval de 7 zile.

```
CREATE SNAPSHOT titluri_ro
```

```
REFRESH FAST
```

```
START WITH sysdate+1/24
```

```
NEXT sysdate+7
```

```
AS
```

```
SELECT * FROM scott.titluri@biblio;
```

Modificarea si distrugerea instantaneelor

Modificare se face folosind comanda ALTER SNAPSHOT

```
EXE: ALTER SNAPSHOT titluri_ro REFRESH COMPLETE NEXT sysdate+1;
```

Distrugerea se face utlizand comanda DROP SNAPSHOT;

Legaturi la baza de date BIBLIOTECA/10/

O legatura la o baza de date este creata pentru a facilita conectarea la o baza de date situata la distanta, atunci cand se foloseste un nume global, aceasta legatura defineste calea catre baza de date situata la distanta.

Fiecare baza de date continuta intr-o baza de date distribuita are propriul sau nume, numit nume global al bazei de date, format din prefixarea numelui de domeniu al retelei pe care sa afla baza de date cu numele individual al bazei de date.

Numele de domeniu si numele bazei de date este dat de parametrul de initializare DB_DOMAIN, respectiv DB_NAME

Exemplu daca domeniile de retea **romania.ro** si **europa.ro** contin fiecare o baza de date cu denumirea biblioteca, atunci aceste baze de date vor avea numele global **biblioteca.romania.ro (biblioteca.europa.ro)**

Pentru a facilita cererile unei aplicatii ce ruleaza pe o baza de date distribuita (BDD), Oracle utilizeaza legaturile unei baze de date.

O legatura a unei baze de date este un obiect al bazei de date locale care permite accesul la obiecte dintr-o baza de date la distanta.

Exista trei tipuri de legaturi la baze de date :

1. private-legatura este creata pentru un anumit utilizator și nu poate fi folosita decât de utilizatorul specificat
2. public-legatura este creata pentru grupul de utilizatori PUBLIC și poate fi folosita de catre toti utilizatori BD
3. global-legatura este gestionata automat de catre un serviciu de retea

Crearea legaturilor bazei de date

Pentru a crea o legatura se utilizeaza comanda **CREATE DATABASE LINK**

Forma generala este :

**CREATE [PUBLIC]DATABASE LINK nume_legatura
[CONNECT TO user IDENTIFIED BY parola]**

Exemplu

Sa se creeze o legatura private la baza de date **biblioteca** cu numele **biblio** si parola **biblio**

**CREATE DATABASE LINK BIBLIOTECA.ROMANIA.RO
CONNECT TO BIBLIO IDENTIFIED BY BIBLIO**

Odata create, utilizatori pot accesa datele bazei de date respective prin folosirea numelor globale ale obiectelor.

De exemplu SELECT * FROM EDITURI@BIBLIOTECA.ROMANIA.RO;

O legatura globala se creeaza cu ajutorul produsului Oracle Name Server

Observație :Legaturile nu se pot crea decat daca utilizatorii detine privilegiul de sistem CREATE DATABASE LINK, sau CREATE PUBLIC DATABASE LINK, iar in baza de date situata la distanta privilegiul CREATE SESSION, Produsul NET9 trebuie instalat atat in nodul local cât și in nodul situat la distanta

Stergerea legaturilor bazei de date

O legatura la o baza de date situate la distanta se poate sterge din baza de date locala cu ajutorul comenzii:

DROP DATABASE LINK nume_legatura ;

Limitările bazelor de date distribuite

Intr-o baza de date distribuita, se poate stabili cateva restrictii pentru a imbunatati performantele :

- limitarea numarului de tranzactii distribuite per nod,parametrul `distributed_transaction` controleaza numarul de tranzactii distribuite,in care o anumita instanta poate participa in mod concurent
- să se stabileasca taria punctelor de finalizare pentru fiecare instanta

Procese distribuite

Un proces distribuit se caracterizeaza prin utilizarea a mai mult de un singur procesor pentru a diviza procesarea unei sarcini individuale.

Un exemplu este configuratia client-server.

Cele mai importante avantaje sunt :

- Responsabilitatea pentru procesarea datelor revine sistemului server
- Aplicatiile client pot fi concepute fara a lua in calcul localizarea datelor
- Aplicatia poate beneficia de caracteristicile de procesare multitasking si de partajare a memoriei ale serverului Oracle

Secvente

O secventa situata la distanta poate fi referita daca urmatoarele doua propozitii sunt adevarate :

- toate secventele, tabele actualizate, tabele selectate sunt situate în acelasi nod

Exemplu

```
INSERT INTO LISTA_INREG@INVENTAR_01
SELECT SECVENTA\_1.NEXTVAL@INVENTAR\_01,COD,NUME,PRET
FROM LIVRARI@INVENTAR_01
```

Integritate prin referinta

Oracle nu permite declararea integritatii prin referinta intre noduri distincte ale unei baze de date distribuite.Nu se poate defini pe un table o restrictie de integritate prin specificarea unei chei straine care sa faca referire la cheia principala sitiaata la distanta, insa relatiile părinte/fiu sunt premise intre bazele de date distribuite, aceasta poate fi mentinuta numai prin folosirea declansatorilor.

Interogari distribuite

Se poate crea o procedura rezidenta sau un declansator pentru o interogare distribuita.

In nodul local, Oracle descompune interogarea in interogari la distanta corespunzatoare,pe care le transmite nodurilor situate la diastanta, în vederea executiei.

In continuare , fiecare nod situat la distanta proceseaza interogarea și returneaza bazei de date locale rezultatele interogareii.Nodul local efectueaza post-procesările necesare și returnează un răspuns aplicației care a initiat interogarea.

9.4.8 Crearea meniului principal BIBLIOTECA

Procesul de creare a unui meniu pentru intreaga aplicației poate fi structurat în cinci etape:

1. planificarea si proiectarea meniului
2. crearea efectiva a meniurilor si submeniurilor,adica declarea , folosind Menu Designer

3. specificarea actiunilor ce vor fi declansate prin selectarea optiunilor meniului
4. generarea programului , a secventei de comenzi DEFINE PAD,POPUP,BAR,ON SELECTION BAR)
5. rularea si testarea programului generat anterior

1.planificarea si proiectarea meniului principal al aplicatiei Biblioteca

- **meniul-bara** va fi compus din urmatoarele submeniuuri:

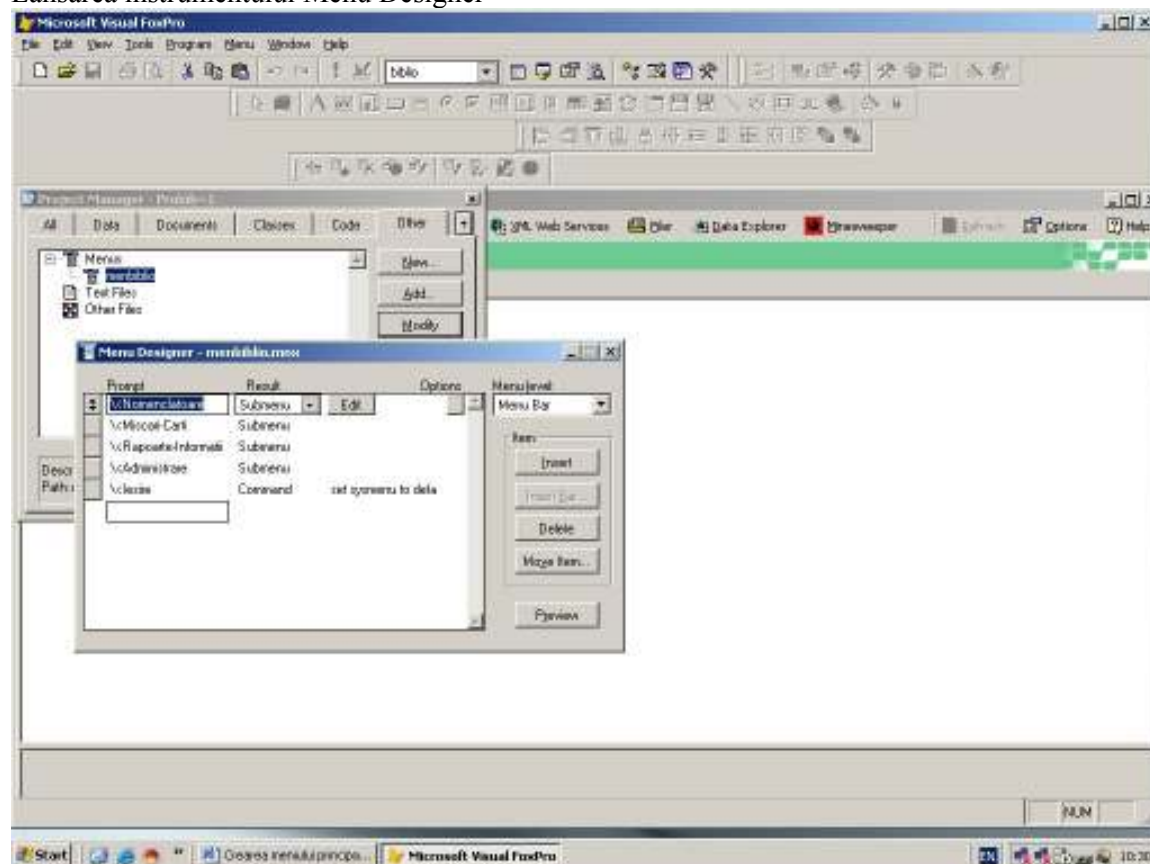
- **Nomenclatoare**-ce actualizeaza datele din tabelele de referinta cum sunt :Autori, Clasificarea zecimala universala (CZU),Edituri,preluarea initiala a cartilor din biblioteca (inventar)
- **Miscari-Carti**-care va permite accesul la formularele ce actualizeaza datele din tabelele :comenzi de carti, titluri,titluri_autori, titluri_cuvinte, exemplare, clienti , Imprumut, reviste, ziare
- **Rapoarte-informatii**:va cuprinde o serie de rapoarte privind registrul inventar, registrul de miscari intrari/iesiri, registrul cititorilor inscrisi, imprumutul cartilor,fisa de catalog in forma alfabetica si sistematica
- **Administrarea bazei** de date si configurare care permite intretinerea bazei de date (crearea copiilor de siguranta/arhivarea si refacerea BD,replicarea bazei de date distribuite,configurarea mediului software/hardware in care rezida aplicatia (retea,imprimanta,configurarea client-server cu baza de date ORACLE)
- **Asistenta** care va constituie un help al aplicatiei
- **Iesire**

Schema de baza a meniului principal al aplicatiei BIBLIOTECA

Nomenclatoare	Miscari-carti	Rapoarte-info.	Administrare BD	Asistenta/iesire
Autori	Comenzi	Registrul intrari	Crearea copiilor	Continut si index
Clasificare zec. Universala	Preluarea initiala a cartilor(inventar)	Registrul inventar	Arhivarea si refacerea	Iesire
Edituri	Intrari de carti	Fişa carti	Replicarea bd	
Vizualizare autori	Autori de titluri	Fisa de imprumut	Configurare Imprimanta	
Vizualizare czu	Cuvinte cheie	Catalog alfabetic	Configurare retea	
	Cote	Catalog sistematic		
		Situatia cartilor nesrestituite		
Vizualizare edituri	Clienti	Situatia cartilor		
	Reviste			
	Ziare			
	Imprumut			

2. crearea/definirea meniului principal si submeniurilor corespunzatoare

Lansarea instrumentului Menu Designer

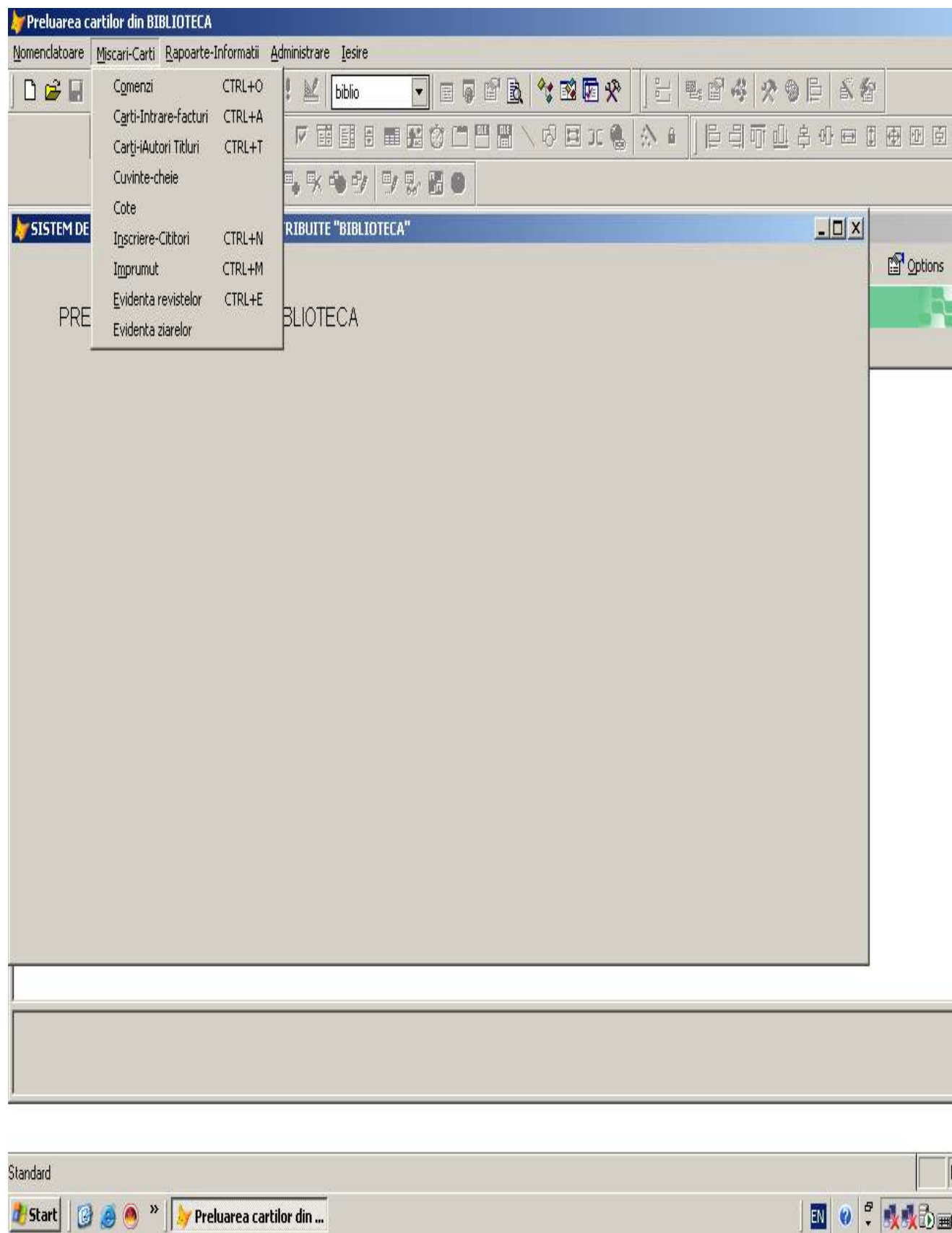


3 Specificatii pentru meniul principal al aplicatiei BIBLIOTECA

Titlu optiune sau submeniu	Nume program	
Meniul-bara	Submeniu	
Nomenclatoare	Submeniu	
Autori	Command	Do form frm autori
Clasificare zecimala universala(CZU)	Command	Do form frm czu
Edituri	command	Do form frm edit
Vizualizare autori	Command	Report form rep_autori preview
Vizualizare Czu	Command	Report form rep_czu preview
Vizualizare edituri	Command	Report form rep_edituri preview
Miscari-Carti	Submeniu	
Intrari de carti	Command	Do form frm titlu

Autori-carti	Command	Do form frm titluri _autori
Exemplare (Cote)	command	Do form frm cote
Cuvinte-cheie	Command	Do form frm titluri _cuvinte
Clienti(Cititori)	Command	Do form frm clienti
Imprumut	Command	Do form frm imprumut
Reviste	Command	Do form frm reviste
Ziare	Command	Do form frm ziare
Rapoarte-informatii	Submeniu	
Registrul de intrari	Command	Report form rep _rgintrari
Registrul inventar	Command	Report form rep _inventar preview
Fisa carti	Command	Do form frm carti
Fisa de contract(imprumut)	Command	Do form frm imp
Fisa catalog	Command	Do form frm catalog
Situatia cartilor nerestituite	Command	Do situatie _nerestituit
Administrarea bazei de date/configurare	Submeniu	
Administrarea BD	Submeniu	
Crearea copiilor de siguranta	Command	Do setup
Refacerea BD	Ccommand	Do refacere _bd
Replicarea BD	Command	Do replicarea _bd
Configurare retea	Command	Do config _retea
Configurare imprimanta	Submeniu	
Imprimanta	Bar #	_mfi_sysprint
Pagina	Bar #	_mfi_pgset
Asistenta	Submeniu	
Continutu si index	Command	Help
Iesire	Command	Set sysmenu to default

9.4.9 Anexe programe realizate in Visual Foxpro cu serverul Oracle 9i



Listing 1 program pentru preluarea cartilor din BIBLIOTECA
(PRINCIPAL)

7988

```
set safety off
set century on
set exact on
set date to british
on shutdown do prgies
do form c:\biblio\forms\frmlog
x=rat("\",sys(16))
zona_de_lucru=""+"left(sys(16),x-1)+"'

set defa to &zona_de_lucru
set path to database,imagini,forms,meniuri,help,prog,reports
open database c:\biblio\database\biblio shared
_screen.icon='green.ico'
_screen.picture='background.jpg'
_screen.windowstate=2
_screen.caption='Preluarea cartilor din BIBLIOTECA'
do c:\biblio\meniuri\menbiblio.mpr

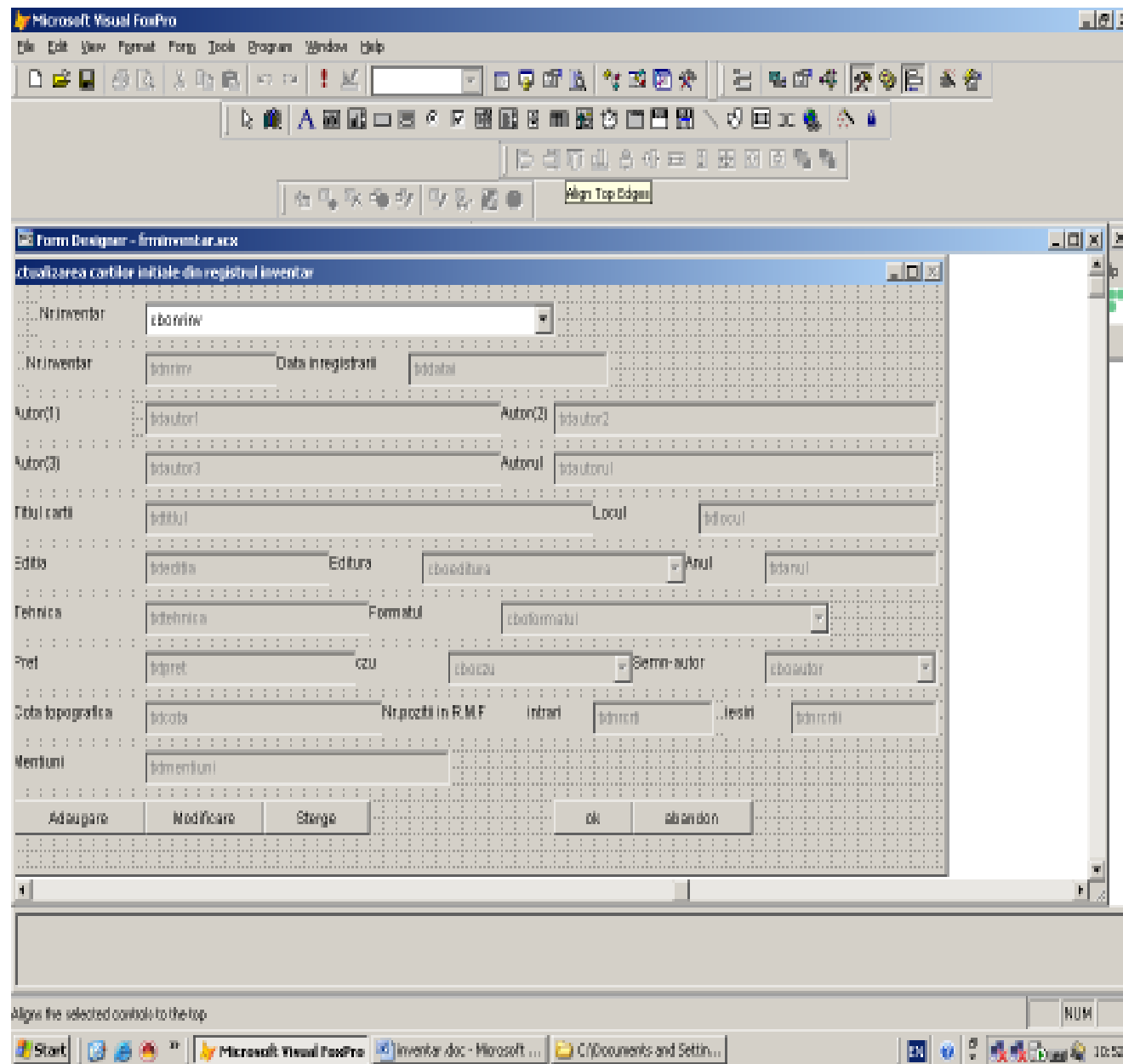
read events
```

LISTING 2 PENTRU PROGRAMUL PRGIES

```
close data all
```

```
on key
do compact
clear events
quit
```

Anexa 1 Formular pentru preluarea initiala a
cartilor dintr-o BIBIOTECA



LISTING 1 INIT

```
PUBLIC verr(7),a,nrinv_,grupa_,dendiviz_,editura_
IF !USED('vinventar')
USE vinventar IN 0 EXCLUSIVE
ENDIF
IF !USED('vczu')
```

7988

```

USE vczu IN 0 EXCLUSIVE
endif
if!USED('vautori')
USE vautori IN 0 EXCLUSIVE
ENDIF
IF !USED('vedituri')
USE vedituri IN 0 EXCLUSIVE
ENDIF

SELECT vinventar
REQUERY()
IF EOF() OR BOF()
GO top
ENDIF
thisform.cbonrinv_refresh
thisform.dezactivare

```

LISTING 2 metoda activare a formularului frminventar

```

thisform.cbonrinv.Enabled=.f.
thisform.txtnrinv.Enabled=.t.
thisform.txtdatai.Enabled=.t.
thisform.txtautor1.Enabled=.t.
thisform.txtautor2.Enabled=.t.
thisform.txtautor3.Enabled=.t.
thisform.txtautorul.Enabled=.t.
thisform.txttitlul.Enabled=.t.
thisform.txtlocul.Enabled=.t.
thisform.txteditia.Enabled=.t.
thisform.cboeditura.Enabled=.t.
thisform.txtanul.Enabled=.t.
thisform.txttehnica.Enabled=.t.
thisform.cboformatul.Enabled=.t.
thisform.txtpret.Enabled=.t.
thisform.cboczu.Enabled=.t.
thisform.cboautor.Enabled=.t.
thisform.txtcota.Enabled=.t.
thisform.txtnrcrti.Enabled=.t.
thisform.txtnrcrtii.Enabled=.t.
thisform.txtmentiuni.Enabled=.t.
thisform.cmdadd.enabled=.f.
thisform.cmdmod.Enabled=.f.
thisform.cmdstg.Enabled=.f.

```

listing 3 cbonrinv_refresh

```
*****
```

```
FOR i=1 TO thisform.cbonrinv.ListCount
```

7988

```

IF
ALLTRIM(thisform.cbonrinv.ListItem(i))==ALLTRIM(STR
(vinventar.nrinv))
thisform.cbonrinv.ListIndex=i
exit
ENDIF
ENDFOR

```

Listing 4 dezactivare

```

thisform.txtnrinv.Enabled=.f.
thisform.txtdatai.Enabled=.f.
thisform.txtautor1.Enabled=.f.
thisform.txtautor2.Enabled=.f.
thisform.txtautor3.Enabled=.f.
thisform.txtautorul.Enabled=.f.
thisform.txttitlul.Enabled=.f.
thisform.txtlocul.Enabled=.f.
thisform.txteditia.Enabled=.f.
thisform.cboeditura.Enabled=.f.
thisform.txtanul.Enabled=.f.
thisform.txttehnica.enabled=.f.
thisform.cboformatul.Enabled=.f.
thisform.txtpret.Enabled=.f.
thisform.cboczu.Enabled=.f.
thisform.cboautor.Enabled=.f.
thisform.txtcota.Enabled=.f.
thisform.txtnrcrti.Enabled=.f.
thisform.txtnrcrtii.Enabled=.f.
thisform.txtmentiuni.Enabled=.f.
thisform.cmdadd.enabled=.t.
thisform.cmdmod.Enabled=.t.
thisform.cmdstg.Enabled=.t.

```

listing 5 scrie/buffer

```

SELECT vinventar

RELEASE ALL LIKE sir*
a=TABLEUPDATE()
IF !a
=AERROR(verr)
FOR i=3 TO 7
    ii=STR(i,1)
    sir&ii=NVL(verr(i),"NULL")
    sir_=sir&ii
    IF TYPE("sir_")="N"

```

```

        sir&ii=STR(sir&ii,10)
    ENDIF
ENDFOR
INSERT INTO temp values(1,STR(verr(1),7))
INSERT INTO temp values(2,verr(2))
INSERT INTO temp values(3,sir3)
INSERT INTO temp values(4,sir4)
INSERT INTO temp values(5,sir5)
INSERT INTO temp values(6,sir6)
INSERT INTO temp values(7,sir7)

DO case

    CASE verr(1)=1585
        MESSAGEBOX('inregistrarea actualizata a fost
modificata de altcineva')
        CASE verr(1)=1526 AND verr(5)=1 AND
"pk_nrinv"$verr(2)
            MESSAGEBOX('se repeta valoarea atributului cota
!')
            *CASE verr(1)=1526 AND verr(5)=2290 AND
"ck_titlu"$verr(2)
                *MESSAGEBOX('valoarea atributului titlu
depaseste limita stabilita !')
                CASE verr(1)=1526 AND verr(5)=1400 AND
"pk_nrinv"$verr(2)
                    MESSAGEBOX('valoarea nula nu se poate introduce
')
                    CASE verr(1)=1526 AND verr(5)=20015
                        MESSAGEBOX(SUBSTR(verr(3),31,65))
                        OTHERWISE
                            MESSAGEBOX('Eroare netrata !')

            ENDCASE
        =TABLEREVERT()
    ENDIF

```

Listing 6 programe/referitoare la Butonul adauga un articol

Pentru metoda click a formularului frminventar

```

IF !USED('vinventar')
USE vinventar IN 0 EXCLUSIVE
endif
SELECT vinventar
nrinv_=vinventar.nrinv
grupa_=vautori.grupa

```

7988

```
dendiviz_ =vczu.dendiviz
editura_ =vedituri.editura
```

```
APPEND BLANK
```

```
replace nrinv WITH nrinv_,datai WITH DATE(),semn
WITH 'GRUPA',czu WITH 'CZU'
```

```
thisform.scrie_buffer
```

```
REQUERY()
```

```
GO bottom
```

```
thisform.cbonrinv_refresh
```

```
thisform.Refresh
```

```
thisform.activare
```

```
listing 7-metoda modificare
```

```
thisform.activare
```

```
listing 8 -butonul stergere articole - metoda click
```

```
*****
*
```

```
SELECT vinventar
```

```
DELETE
```

```
thisform.scrie_buffer
```

```
IF a
```

```
IF EOF()
```

```
GO bottom
```

```
ELSE
```

```
IF BOF()
```

```
GO top
```

```
ENDIF
```

```
ENDIF
```

```
b_ = recno()
```

```
REQUERY()
```

```
thisform.cbonrinv.Requery
```

```
GO MIN(b_, RECCOUNT())
```

```
thisform.cbonrinv_refresh
```

```
thisform.Refresh
```

```
ENDIF
```

```
Listing 9 butonul OK
```

```
*****
thisform.scrie_buffer
```

```
IF !a
```

```
    thisform.txtnrinv.SetFocus
```

```
ELSE
```

```
    b_ = RECNO()
```

```

SELECT vinventar
REQUERY()
thisform.cbonrinv.Requery
GO b_
thisform.cbonrinv_refresh
thisform.Refresh
thisform.dezactivare
ENDIF

```

Listing 10 - Butonul Abandon

```

=====
=TABLEREVERT(.t.)
thisform.Release

```

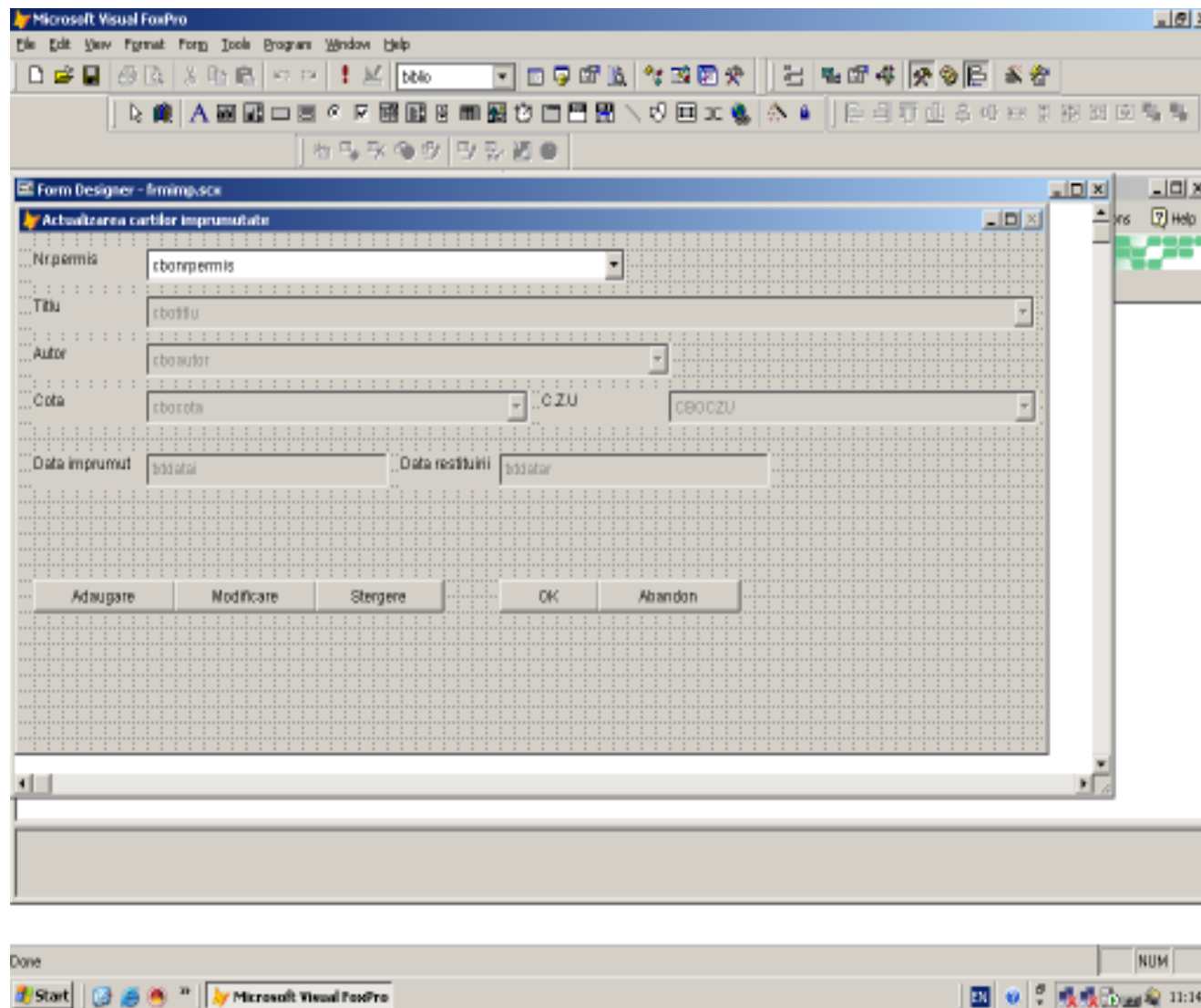
program pentru actualizarea tabeli derivate tabderiv_inventar.prg

```

**crearea tabeli derivate vautori
IF NOT DBUSED('biblio')
    OPEN DATABASE "c:\biblio\database\biblio" SHARED
endif
#include foxpro.h
CREATE SQL VIEW vinventar CONNECTION biblio as select *
from inventar
=DBSETPROP('vinventar','view','tables','inventar')
=DBSETPROP('vinventar.nrinv','field','keyfield',.t.)
=DBSETPROP('vinventar.nrinv','field','updatable',.T.)
=DBSETPROP('vinventar.datai','field','updatable',.T.)
=DBSETPROP('vinventar.autor1','field','updatable',.t.)
=DBSETPROP('vinventar.autor2','field','updatable',.t.)
=DBSETPROP('vinventar.autor3','field','updatable',.t.)
=DBSETPROP('vinventar.autorul','field','updatable',.t.)
=DBSETPROP('vinventar.titlul','field','updatable',.t.)
=DBSETPROP('vinventar.locul','field','updatable',.t.)
=DBSETPROP('vinventar.editia','field','updatable',.t.)
=DBSETPROP('vinventar.editura','field','updatable',.t.)
=DBSETPROP('vinventar.anul','field','updatable',.t.)
=DBSETPROP('vinventar.tehnica','field','updatable',.t.)
=DBSETPROP('vinventar.formatul','field','updatable',.t.)
=DBSETPROP('vinventar.pret','field','updatable',.t.)
=DBSETPROP('vinventar.cota','field','updatable',.t.)
=DBSETPROP('vinventar.czu','field','updatable',.t.)
=DBSETPROP('vinventar.semn','field','updatable',.t.)
=DBSETPROP('vinventar.nrcrti','field','updatable',.t.)
=DBSETPROP('vinventar.nrcrtii','field','updatable',.t.)
=DBSETPROP('vinventar.mentiuni','field','updatable',.t.)
=DBSETPROP('vinventar','view','updatetype',db_update)
=DBSETPROP('vinventar','view','wheretype',DB_KEYANDMODIFIED)
=DBSETPROP('vinventar','view','sendupdates',.T.)

```

Anexa 2 –Formular pentru actualizarea cartilor imprumutate frmimprumut



Listing 1 metoda init a formularului frmimprumut

```

PUBLIC
verr(7),a, idisbn_,nrpermis_,nume_,pren_,isbn_,titlu_,nrinv_,a
utor_,cota_,dendiviz_,clasa_
if !USED('vimprumut')
USE vimprumut IN 0 EXCLUSIVE
ENDIF
IF !USED('vtitluri')
USE vtitluri IN 0 EXCLUSIVE
ENDIF
if!USED('vclienti')
use vclienti in 0 exclu
ENDIF
if !USED('vexemplare')
USE vexemplare IN 0 EXCLUSIVE
ENDIF

if!USED('vtitluri_aurori')

```

7988

```

use vtitluri_autori in 0 exclu
ENDIF
IF !USED('vczu')
USE vczu IN 0 EXCLUSIVE
ENDIF

```

```

SELECT vimprumut
REQUERY()
IF EOF() OR BOF()
GO top
ENDIF
thisform.cbonrpermis_refresh
thisform.dezactivare

```

listing 2 –metoda activare a formularului frmimprumut

```

thisform.cbonrpermis.Enabled=.f.
thisform.cbotitlu.Enabled=.t.
thisform.cboautor.Enabled=.t.
thisform.cbocota.Enabled=.t.
thisform.cboczcu.Enabled=.t.
thisform.txtdatai.Enabled=.t.
thisform.txtdatar.Enabled=.t.
thisform.cmdadd.enabled=.f.
thisform.cmdmod.enabled=.f.
thisform.cmdstg.enabled=.f.

```

listing 3 – pentru adaugarea de inregistrari in tabela IMPRUMUT aflata pe serverul bazei de date ORACLE9i

```

SELECT vimprumut

```

```

idisbn_=vtitluri.idisbn
isbn_=vtitluri.isbn
titlu_=vtitluri.titlu
nrinv_=vtitluri.nrinv

```

```

nrpermis_=vclienti.nrpermis
nume_=vclienti.nume
pren_=vclienti.pren

```

```

autor_=vtitluri_autori.autor

```

```

cota_=vexemplare.cota

```

```

dendiviz_=vczu.dendiviz
clasa_=vczu.clasa

```

```

APPEND BLANK

```

```

replace nrpermis WITH nrpermis_, idisbn WITH idisbn_, isbn WITH
isbn_, nrinv WITH nrinv_, dataimp WITH DATE(), ;

```


7988

```

autor WITH autor_,titlu WITH titlu_,czu WITH
dendiviz_+clasa_,cota WITH cota_,numepren WITH
nume_+pren_,datarest WITH DATE()

```

```

thisform.scrie_buffer

```

```

REQUERY()

```

```

GO bottom

```

```

thisform.cbonorpermis_refresh

```

```

thisform.Refresh

```

```

thisform.activare

```

listing 4 pentru stergerea de articole atat din tabela derivate vimpumut cat si din serverul BD IMPRUMUT aflata in ORACLE

```

SELECT vimpumut
DELETE
thisform.scrie_buffer
IF a
IF EOF()
GO bottom
ELSE
IF BOF()
GO top
ENDIF
ENDIF
b_=recno()
REQUERY()
thisform.cbonorpermis.Requery
GO MIN(b_,RECCOUNT())
thisform.cbonorpermis_refresh
thisform.Refresh
ENDIF

```

LISTING 5 PENTRU ACCEPTAREA BUTONULUI OK

```

thisform.scrie_buffer
IF !a
thisform.txtdata1.SetFocus
ELSE
b_=RECNO()
SELECT vimpumut
REQUERY()
thisform.cbonorpermis.Requery
GO b_
thisform.cbonorpermis_refresh
thisform.Refresh
thisform.dezactivare
ENDIF

```

LISTING 6 -ACTUALIZAREA TABELEI DERIVATE VIMPRUMUT

```

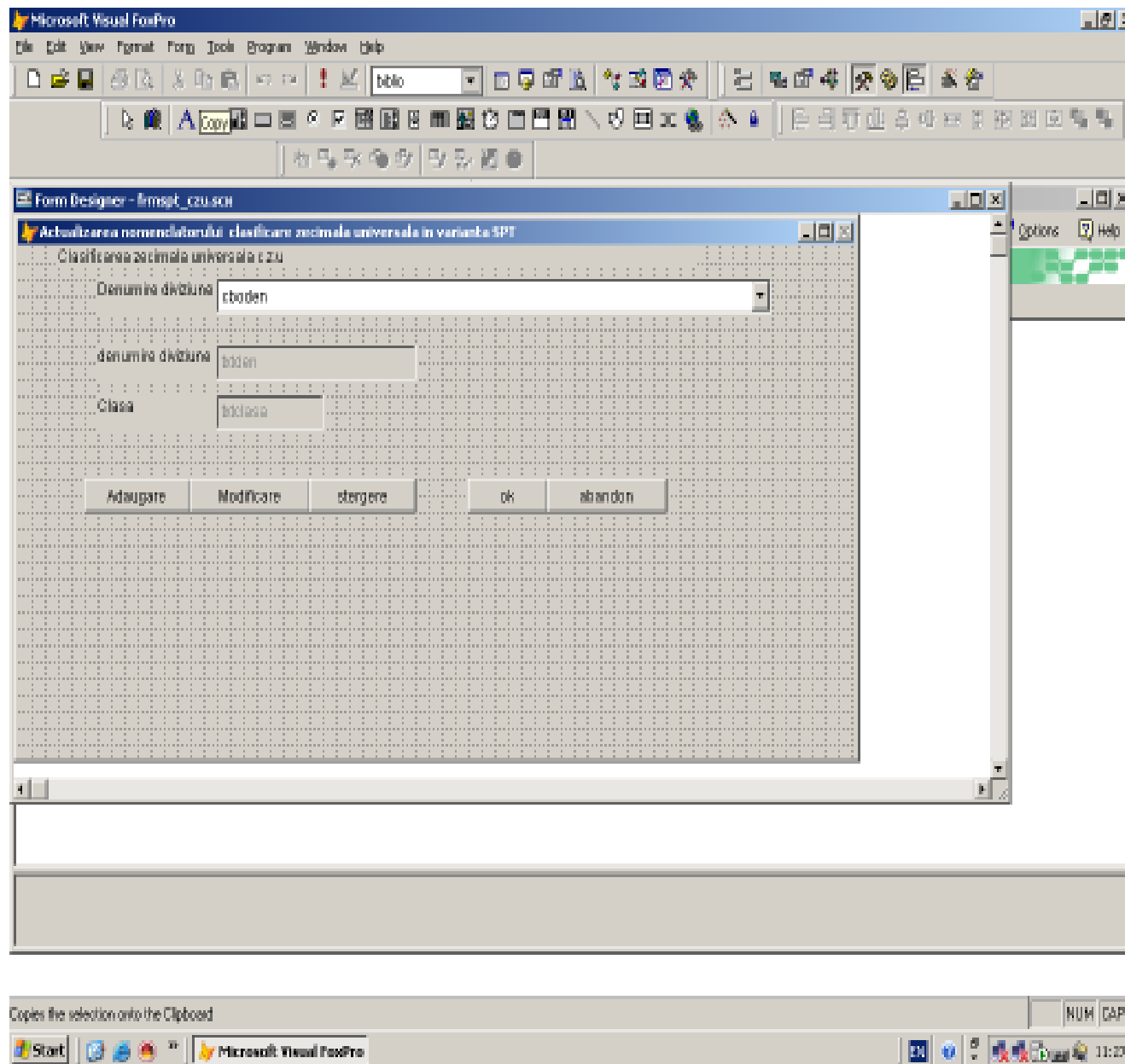
*crearea tabelii derivate vedituri

```

7988

```
IF NOT DBUSED('biblio')
    OPEN DATABASE "c:\biblio\database\biblio" SHARED
endif
#include foxpro.h
CREATE SQL VIEW vimprumut CONNECTION biblio as select *
from imprumut
=DBSETPROP('vimprumut','view','tables','imprumut')
=DBSETPROP('vimprumut.nrpermis','field','keyfield',.T.)
=DBSETPROP('vimprumut.idisbn','field','keyfield',.t.)
=DBSETPROP('vimprumut.nrpermis','field','updatable',.T.)
=DBSETPROP('vimprumut.idisbn','field','updatable',.T.)
=DBSETPROP('vimprumut.nrinv','field','updatable',.T.)
=DBSETPROP('vimprumut.dataimp','field','updatable',.T.)
=DBSETPROP('vimprumut.autor','field','updatable',.T.)
=DBSETPROP('vimprumut.titlu','field','updatable',.T.)
=DBSETPROP('vimprumut.czu','field','updatable',.T.)
=DBSETPROP('vimprumut.cota','field','updatable',.t.)
=DBSETPROP('vimprumut.numepren','field','updatable',.t.)
=DBSETPROP('vimprumut.datarest','field','updatable',.t.)
=DBSETPROP('vimprumut.isbn','field','updatable',.t.)
=DBSETPROP('vimprumut','view','updatetype',DB_UPDATE)
=DBSETPROP('vimprumut','view','wheretype',DB_KEYANDMODIFIED)
=DBSETPROP('vimprumut','view','sendupdates',.T.)
```

ANEXA-3 FORMULAR PENTRU ACTUALIZAREA TABELEI CZU
FOLOSIND TEHNOLOGIA SPT



LISTING 1 Metoda Load a formularului frmspt_czu

```

public
verr(7),a,dendiviz_,clasa_,NRCONEXIUNE,EXISTA_TAG,idden_
IF NOT DBUSED('biblio')
    OPEN DATABASE "\biblio\database\biblio " shared
endif

IF !USED('vczu')
    USE vczu IN 0 EXCLUSIVE
ENDIF

SELECT vczu

FOR i=1 TO TAGCOUNT()
IF ALLTRIM(UPPER(i))=idden
exista_tag=.t.

```

7988

```

ENDIF
ENDFOR
IF !exista_tag
INDEX on idden TAG idden
ENDIF

SELECT vczu
nrconexiune=CUSORGETPROP('connecthandle')
vsuces=SQLEEXEC(nrconexiune,"select dendiviz,clasa from czu
order by dendiviz","crsczu")
IF vsuces<0
MESSAGEBOX('eroare !')
RETURN .f.
ENDIF

```

Listing 2-metoda Destroy a formularului

```

IF TXNLEVEL()>0
    IF MESSAGEBOX('salvati ultimele
modificari?',32+4,'ultimele nu au fost validate')=6
        END TRANSACTION
    ELSE
        ROLLBACK
    ENDIF
ENDIF

IF thisform.asters=.t.
SELECT czu
thisform.scrie_buffer
ENDIF

```

Listing 3-cmdadd -adaugarea de intergistrari in tabela vczu
aflata pe clientul 1.....n si tabela czu aflata pe serverul
ORACLE9I

```

BEGIN TRANSACTION
INSERT INTO vczu values (0, '', '')

thisform.scrie_buffer
thisform.activare
thisform.txtdden.SetFocus

```

listing 4-cmdmod –pentru modificarea articolelor din baza de date

```

BEGIN TRANSACTION
thisform.activare
thisform.txtdden.SetFocus

```

listing 5 cmdstg-stergera de articole

```

SELECT vczu
IF MESSAGEBOX('sunteti sigur ?',32+4,'clasa va fi stearsa
!!!')=6
    DELETE
    thisform.asters=.t.

thisform.scrie_buffer

```

7988

ENDIF

Listing 6-cmdok -pentru acceptarea datelor introduce

END TRANSACTION

SELECT vczu

thisform.scrie_buffer

thisform.Refresh

thisform.dezactivare

thisform.cboden.Requery

thisform.cbogrupa_refresh

listing 7-pentru actualizarea cursorului

include foxpro.h

nrconexiune=SQLCONNECT('biblio')

IF nrconexiune<1

=MESSAGEBOX("conexiune esutata",0,"abandon")

RETURN

ENDIF

VSuces=SQLEXEC(nrconexiune,'select * from czu ','cczu')

IF vsuces<1

=MESSAGEBOX("interogare fata rezultat",0,"rezultatul
interogarii")

RETURN

ENDIF

SET MULTILOCKS ON

=CURSORSETPROP("buffering",3,"cczu")

=CURSORSETPROP('tables','czu','cczu')

=CURSORSETPROP('keyfieldlist','idden','cczu')

=CURSORSETPROP('updatablefieldlist','idden,dendiviz,clasa','c
czu')=CURSORSETPROP('updatenamelist','idden czu.idden,dendiviz
czu.dendiviz,clasa czu.clasa','cczu')

=CURSORSETPROP('wheretype',DB_KEY,'cczu')

=CURSORSETPROP('sendupdates',.t.,'cczu')

=CURSORSETPROP('updatetype',DB_UPDATE,'CCZU')

RETURN

Listing 8-Pentru testarea conexiunii

IF !DBUSED('biblio')

OPEN DATABASE "\biblio\database\biblio" SHARED

endif

NRCONEXIUNE=SQLCONNECT('biblio')

IF nrconexiune<1

=MESSAGEBOX("conexiune esuata",0,"abandon")

RETURN

ENDIF

vsuces=SQLEXEC(nrconexiune,'select * from edituri
, 'cedituri')

IF vsuces>0

SELECT cedituri

7988

BROWSE

ELSE

```
=MESSAGEBOX('interogare fara rezultat",0,"rezultatul
interogarii")
```

ENDIF

RETURN

9.4.10 ANEXE

*ANEXA1**CUVINTE REZERVA TE*

LIST ROWID

LOCK ROWNUM

ACCES DISTINCT LONG ROWS

ADD DOES MAJCEXTENTS RUN

ALL DROP MINUS SELECT

ALTER MODE SESSION

AND ELSE MODIFY SET

ANY ERASE MOVE SHARE

APPEND EVALUATE NEW SIZE

AS EXCLUSIVE NO AUDIT SMALLINT

ASC EXISTS NOCOMPRESS SPACE

ASSERT FILE NOLIST START

ASSIGN FLOAT NOSYSSORT SUCCESSFUL

AUDIT FOR NOT SYNONYM

BETWEEN FORMAT NOW AIT SYSDATE

BY FROM NULL SYS SORT

CHAR GRANT NUMBER TABLE

CHECK GRAPHIC OF TEMPORARY

CLUSTER GROUP OFFLINE THEN

COLUMN HAVING OLD TO

COMMENT IDENTIFIED ON TRIGGER

COMPRESS IF ONLINE UID

CONNECT IMAGE OPTIMIZE UNION

CONTAIN IMMEDIATE OPTION UNIQUE

CONTAINS IN OR UPDATE.

CRASH INCREMENT ORDER USER

CREATE INDEX PAGE USING

CURRENT INDEXED PARTITION VALIDATE

DATAPAGES INDEXPAGES PCTFREE VALUES

DATE INITIAL PRIOR VARCHAR

DBA INSERT PRIVILEGES VARGRAPHIC

DBLINK INTEGER PUBLIC VIEW

DECIMAL INTERSECT RAW WHENEVER

DEFAULT INTO RENAME WHERE

DEFINITION IS REPLACE WITH

DELETE LEVEL REPORT

DESC LIKE RESOURCE

REVOKE

OPERATORI UTILIZATI IN LIMBA JUL SQL*PLUS

A. Sintaxa operatorilor SQL*PLUS

Operator	Funcție
&	Specifică înlocuirile lexicale într-un fișier de comenzi executat cu START. Opțiunile sunt înlocuite prin &s: prima prin &1, a doua prin
	Indică o variabilă utilizator într-o comandă SQL*PLUS. Se cere o valoare de fiecare dată când variabila & este găsită și se cere o valoare când se găsește prima dată variabila &&. Încheie o variabilă de substituție urmată de un caracter

B. Sintaxa operatorilor SQL

Operator	Funcție
(...)	Include o subcerere continuată într-o altă
	Delimitează o constantă de tip caracter sau data calendaristică. Un apostrof într-o constantă de tip caracter se prezintă
	Marchează un nume de coloană sau sinonim care conține caractere speciale. Marchează literalii într-un format de tip dată
@	Precede un nume de legătură la o bază de date, într-o clauză FROM.

C. Operatori aritmetici SQL

Operator	Funcție
+, -	Operatori unari + și - (valori pozitive, respectiv valori negative)
*, /	Operatori de înmulțire și împărțire
+, -	Operatori de adunare și scădere
	Concatenare de șiruri de caractere

D. Operatori logici

Operator	Funcție
<> = > = < = ! = <>	Operatori de comparație
NOT	Funcția logică „NU”
AND	Funcția logică „ȘI”
OR	Funcția logică „SAU”
[NOT] IN(lista)	Egal cu oricare valoare din lista de valori
ANY	Indica o valoare oarecare dintr-o mulțime
ALL	Indica toate valorile unei mulțimi
[NOT] BETWEEN X AND Y	Valoarea unei variabile [nu] se găsește în intervalul [x,y]
EXISTS	Condiția este adevărată dacă o subcerere returnează cel puțin un rând
[NOT] LIKE	Compara valoarea unui câmp cu un șir de caractere. Dacă în șirul de caractere urmează % se compară cu orice secvență de caractere; - se compară cu orice caracter;
IS [NOT] NULL	Operatorul specifică dacă valoarea unei variabile este sau nu nulă

E. Operatori utilizați în expresiile de cereri

Operator	Funcție
UNION	Combina mai multe cereri, returnând reunirea liniilor selectate de cererile individuale
INTERSECT	Combina mai multe cereri, returnând intersecția liniilor selectate de cererile individuale
MINUS	Combina mai multe cereri, returnând diferența liniilor selectate de două cereri (rândurile distincte selectate de prima cerere și

F. Alți operatori SQL

Operator	Funcție
(+)	Indică faptul că o coloană ce îl precede este coloana de joncțiune externă (OUTER JOIN
PRIOR	Defineste relațiile părinte-fiu între nodurile unei cereri structurate arborescent. Dacă operatorul PRIOR precede o expresie din stânga unei egalități, se face o selecție descendentă. Dacă operatorul PRIOR precede o expresie din dreapta unei egalități se va face o selecție

*PSEUDOCOLOANE UTILIZATE IN LIMBA JUL SQL*PLUS*

Numar coloana	Valoare returnata
LEVEL	1 pentru radacina, 2 pentru subdirector (copil) al radacinii etc. Se utilizeaza in comanda SELECT și cluza CONNECT BY
NULL	Returneaza o valoare nula. Nu poate fi folosita in expresiile logice.
ROWID	Numarul de identificare al randului. Un identificator de rand este de tipul ROWID și nu de tipul numar sau caracter.
ROWNUM	Numarul de ordine al randului selectat din tabela (numarand de la 1)
SYSDATE	Data calendaristica și timpul curent
UID	Identificator de utilizator, este un numar unic pentru fiecare utilizator
USER	Returneaza numele utilizatorului curent

CUPRINS

Nr.capitol	Denumire	Nr.pagini
CAPITOLUL 1	Generalități și structurile de date Oracle9i	2
1.2	Generalități despre platforma Oracle9i	2
1.2.1	Oracle 9i Database	2
1.2.2	Oracle 9i Application server	3
1.2.3	Oracle 9i Developer Suite	4
1.2.4	Oracle 9i Enterprise Manager	5
1.2.5	Oracle 9i Utilitare	5
1.3	Structura bazei de date	7
1.3.1	Structura logica a bazei de date	7
1.3.2	Structura fizica a bazei de date	11
1.3.3	Dicționarul de date	13
CAPITOLUL 2	Realizarea bazei de date in VFP/ORACLE	14
CAPITOLUL 3	Actualizarea datelor	45
CAPITOLUL 4	Interogari SQL	48
CAPITOLUL 5	Elemente de programare in PL/SQL	55
CAPITOLUL 6	Limbajul SQL in VFP	73
CAPITOLUL 7	Aplicatii informatice in SQL	81
CAPITOLUL 8	Sisteme de gestiune a bazelor de date distribuite SGBDD	126
CAPITOLUL 9	Aplicații Visual Foxpro (VFP) cu servere de baze de date ORACLE9i	155
9.4.9	Anexe diverse , Aplicatii VFP cu Serverul Oracle	219
	Bibliografie	

BIBLIOGRAFIE

1. Bâscă Octavian, Baze de date, Editura All, București, 1997
2. Popescu Ileana, Letita Velcescu, Aleandra Alecu, Gabriela Florea, Programare avansată în ORACLE9i, Editura Tehnica, București, 2004
3. Felicia Ionescu, Baze de date Relationale și aplicații, Editura Tehnica, București, 2004
4. Ion Lungu, Manole Velicanu, Bodea C, Ioniță C, Sisteme de gestiune a bazelor de date (SGBD) și aplicații Oracle, Ed. All, București, 1998
5. Marin Fotache, Proiectarea bazelor de date, Ed. Polirom, Iași, 2005
6. Ion Lungu, Manole Velicanu, Badescu G, Ionita C, Sisteme de Gestiune A Bazelor de date, Ed. Petron, București, 2000
7. Marin Fotache, Cretu Liviu, Catalin Strimbei, Oracle 9i – ghidul dezvoltării aplicațiilor profesionale, Ed. Polirom, Iași, 2003
8. Marin Fotache, Cretu Liviu, Catalin Strimbei, Ioan Brava, Visual Foxpro – ghidul dezvoltării aplicațiilor profesionale, Ed. Polirom, Iași, 2001
9. Marin Fotache, SQL Dialecte DB2, ORACLE, VISUAL FOXPRO, Ed. Polirom Iași, 2001
10. Tom Luers, Bazele Oracle 7, Ed. Teora, 1996
11. Popescu Ileana, Modelarea bazelor de date, Ed. Tehnica, București, 2001
12. ***, Oracle 9i Application Developer's Guide-Fundamentals, Oracle Corporation, 2002
13. ***, Oracle 9i Database Concepts, Oracle Co., 2002
14. ***, Oracle 9i – Documentația, Oracle Co. 2001
15. Popescu Ileana, Bazele de date relationale, Ed. Universității din București, 1996
16. Connolly, T., Begg, C., Baze de date-Proiectare, Implementare, Gestionare, Ed. Teora, 2001
17. Dollinger, R., Baze de date și Gestiunea Tranzacțiilor, Ed. Albatros, Cluj-Napoca, 1997
18. Carmen Petre, Daniela Popa, Iliescu C, Metodica predării informaticii și tehnologiei informației, Ed. Arves, 2002
19. M.E.N și C.N.C., Ghid Metodologic pentru Informatică și Tehnologia informației, Ed. Aramis, București, 2001
20. S.N.E.E., Ghid de evaluare informatică și tehnologia informației, Ed. Aramis, București, 2001
21. Ioan Jinga, Elena Istrate, Manual de pedagogie, Ed. All, 1998
22. Julie C. Meloni, Php, MySQL și Apache, Ed. Corint, 2005
23. Adrian Munteanu, Valerica Serban, Gabriel Cristescu, Rețele Windows (2003), servere și clienți. exemple practice, Ed. Polirom, Iași, 2004
24. Adrian Munteanu, Valrica Serban, Rețele locale de calculatoare, proiectare și administrare, Ed. Polirom, Iași, 2003
25. Sabin Buraga, Aplicații WEB, implementări în php, Ed. Polirom Iași, 2003